

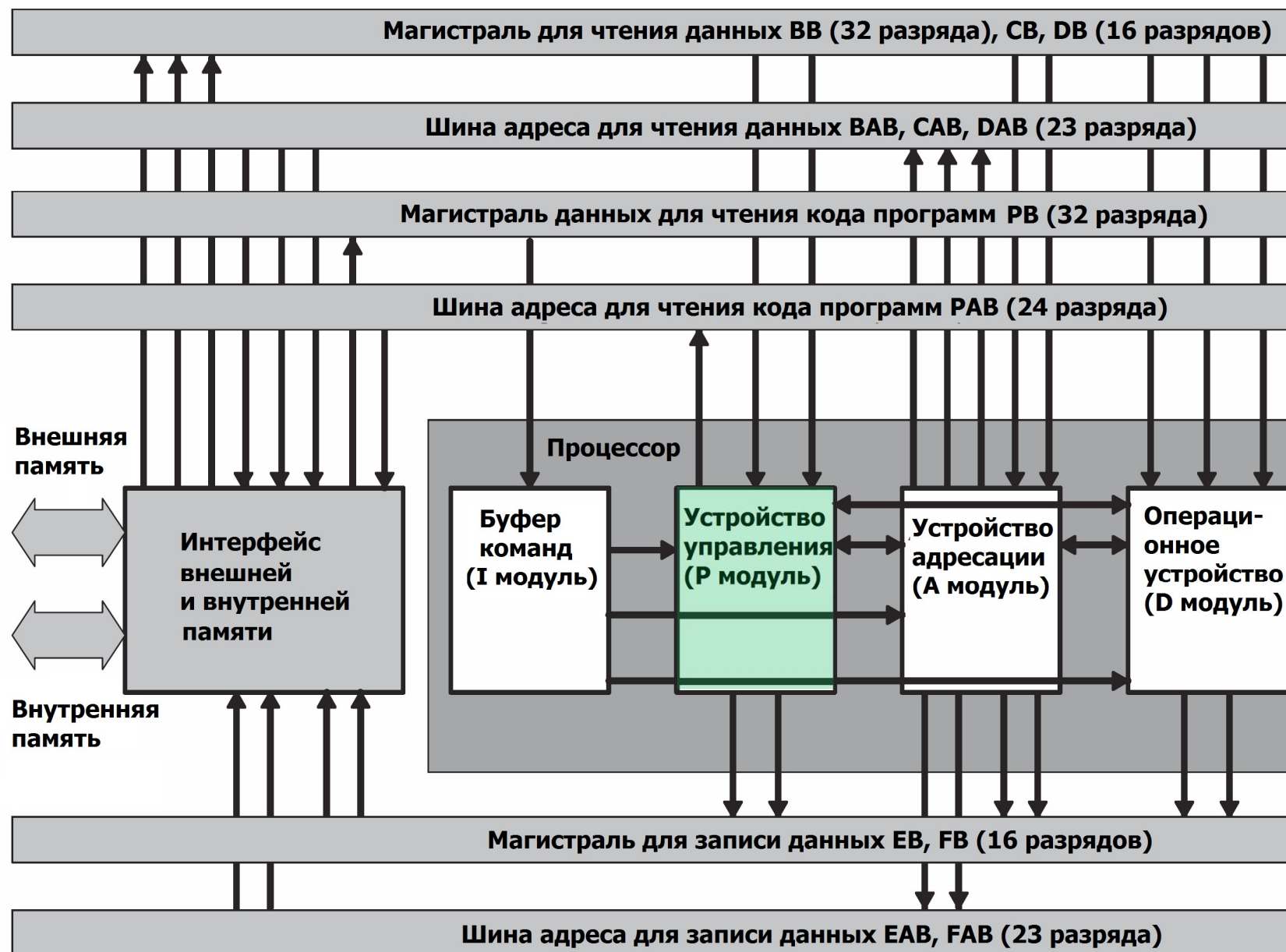


# Микропроцессорные устройства обработки сигналов

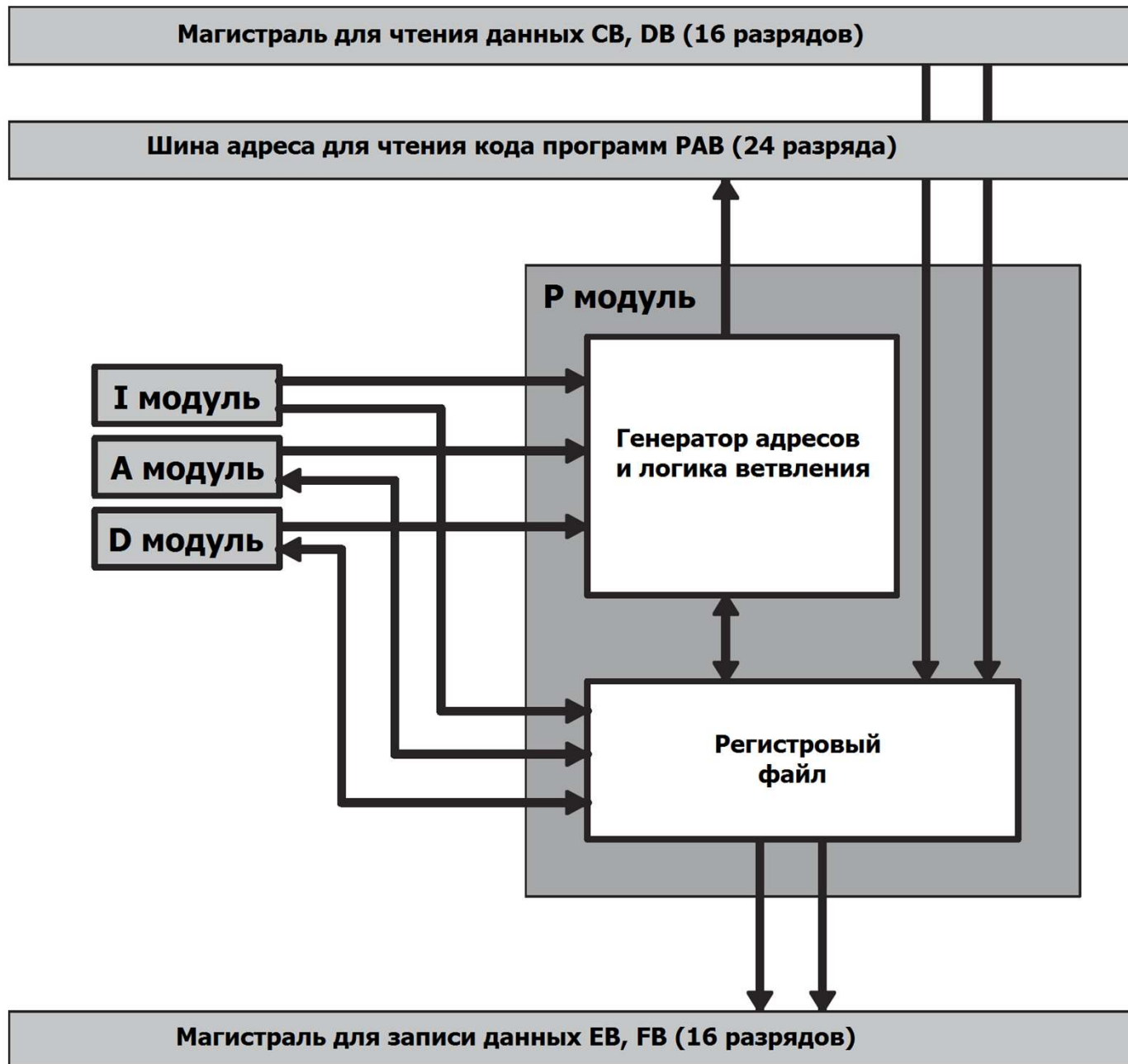
Лекция L08  
«Устройство управления»

<http://vykhovanets.ru/course67/>

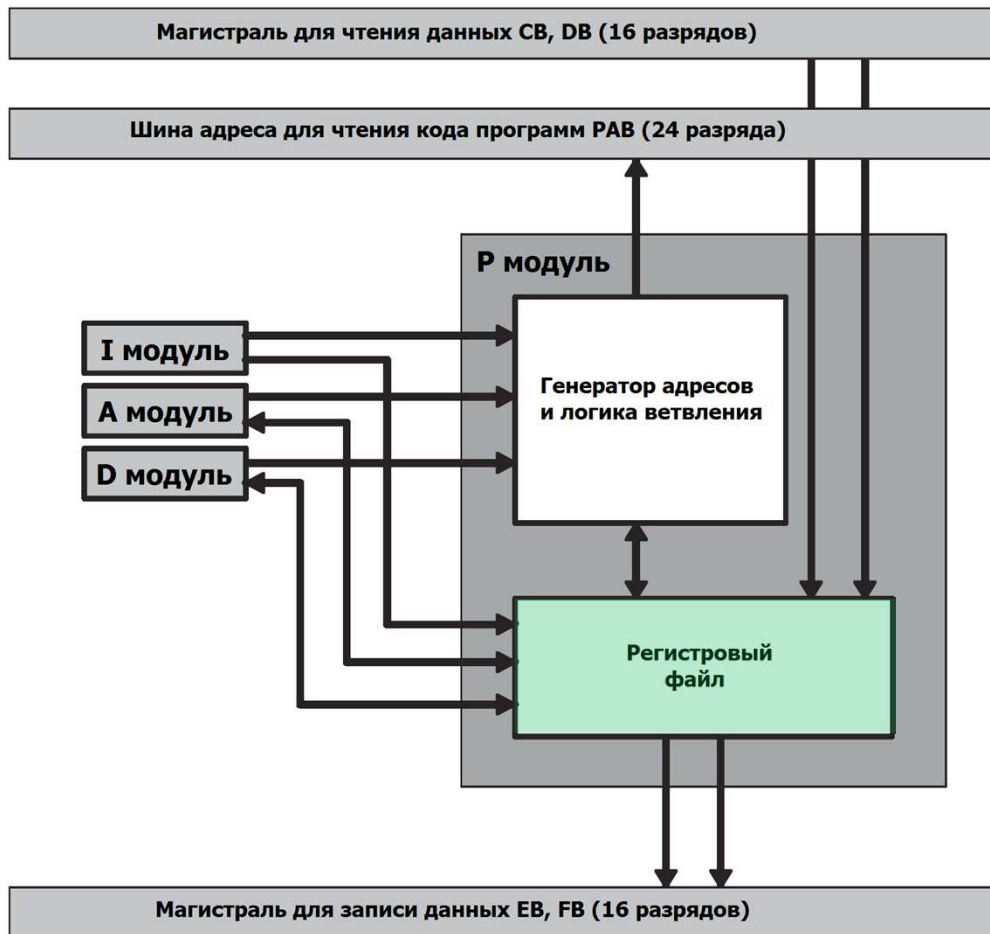
# Ядро микропроцессора



# Устройство управления



# Регистровый файл Р

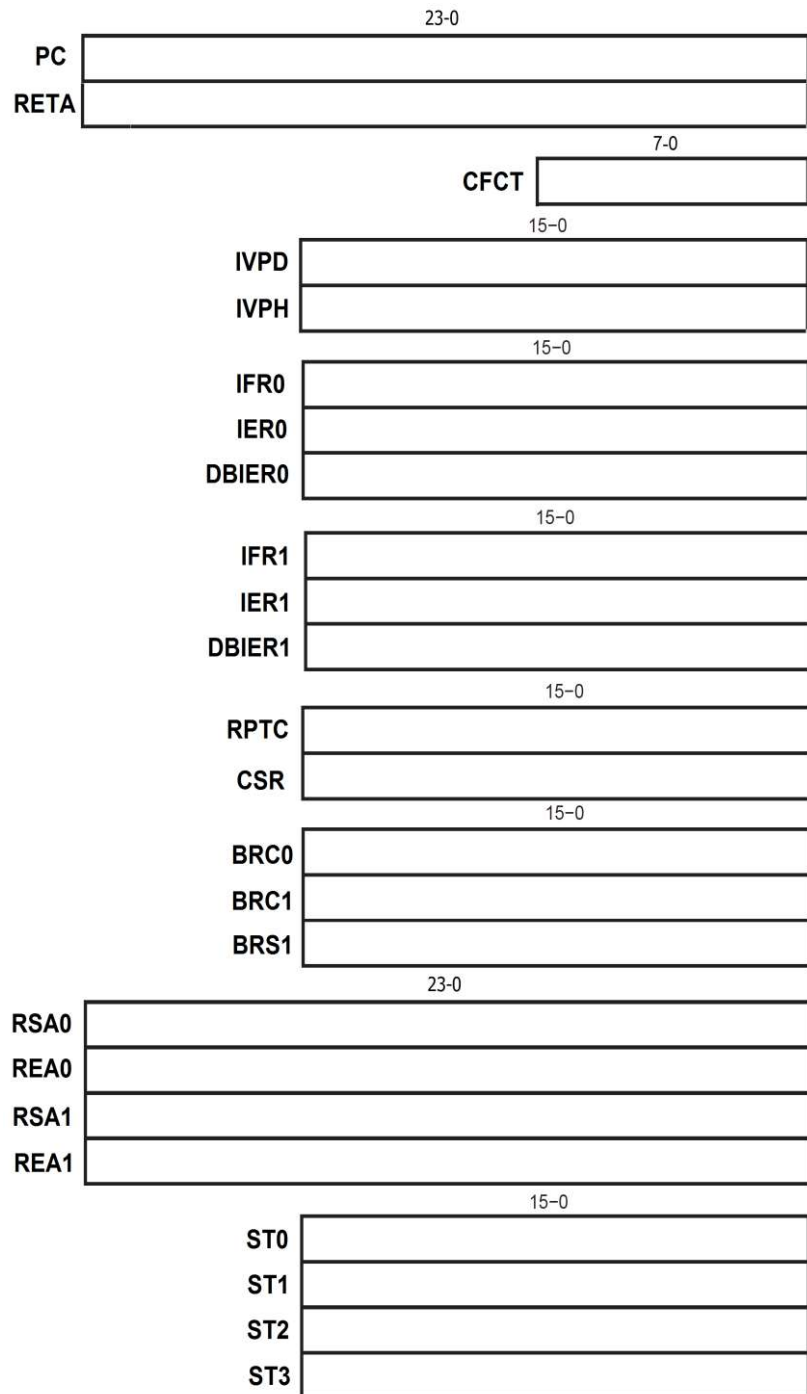


- Хранение промежуточных данных Р модуля
- Двухсторонний обмен данными с генератором
- Обмен промежуточными данными с модулями А, D и памятью

- **Регистры потока команд:**  
PC; RETA; CFCT.
- **Регистры статуса:**  
ST0 - ST3.
- **Регистры повторения команды:**  
RPTC; CSR.

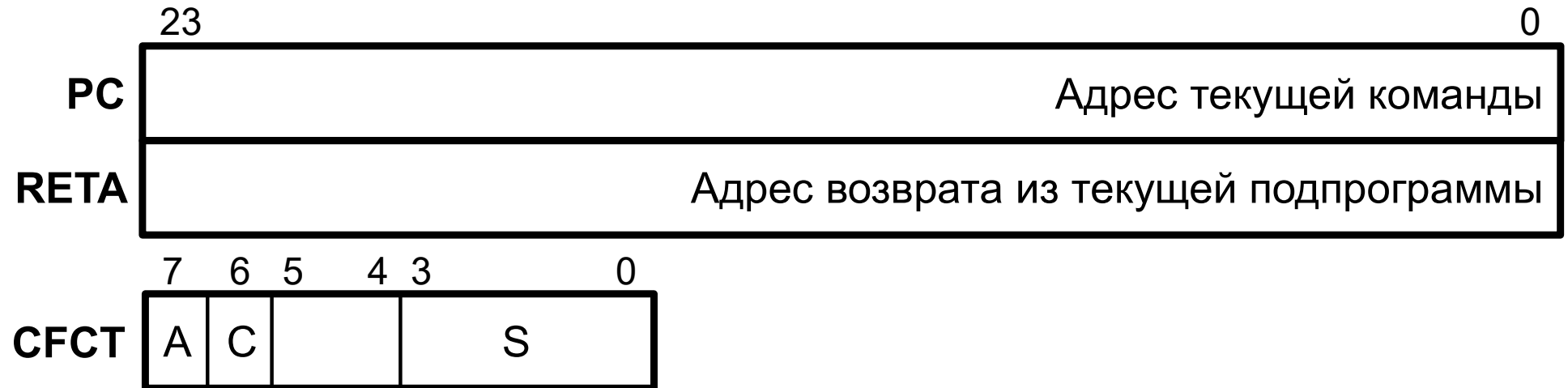
- **Регистры повторения блока:**  
BRC0, BRC1; BRS1; RSA0, RSA1;  
REA0, REA1.
- **Регистры прерываний:**  
IVPD, IVPH; IFR0, IFR1;  
IER0, IER1; DBIER0, DBIER1.

# Регистры Р



- Регистры потока команд:**  
**PC** – **P**rogram **C**ounter (счетчик команд);  
**RETA** – **RE**Turn **A**ddress (адреса возврата);  
**CFCT** – **C**ontrol **F**low **C**on**T**ext (контекст потока управления).
- Регистры статуса:**  
**ST0 - ST3** – **S**tatus (состояние микропроцессора).
- Регистры повторения команды:**  
**RPTC** – **Re**Pea**T** **C**ounter (счетчик повторения);  
**CSR** – **C**omputed **S**ingle-**R**epeat (число повторений).
- Регистры повторения блока:**  
**BRC0, BRC1** – **B**lock-**R**epeat **C**ounter (счетчик повторения блока команд);  
**BRS1** – **B**lock-**R**epeat **S**ave (сохранение BRC1);  
**RSA0, RSA1** – **R**epeat **S**tart **A**ddress (начальный адрес блока команд);  
**REA0, REA1** – **R**epeat **E**nd **A**ddress (конечный адрес блока команд).
- Регистры прерываний:**  
**IVPD, IVPH** – **I**nterrupt **V**ector **P**age **D, H** (страницы векторов прерываний);  
**IFR0, IFR1** – **I**nterrupt **F**lag **R**egister (флаги прерываний);  
**IER0, IER1** – **I**nterrupt **E**nable **R**egister (разрешения прерываний);  
**DBIER0, DBIER1** – **D**ebug **I**nterrupt **E**nable **R**egister.

# Регистры потока команд



- **CFCT** – Control Flow Context (контекст потока управления):
  - **A** – Active (активность повторения текущей команды);
  - **C** – Condition (состояние условия повторения текущей команды);
  - **S** – Status (состояния двух уровней блочного повторения команд): активности, локальность (блок помещен в очередь команд или нет).

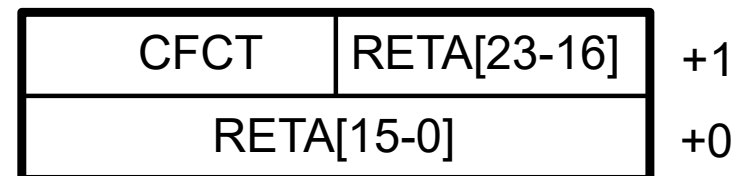
**MOV RETA, dbl(Lmem)**

1110 1011 AAAA AAAI xxxx 01xx

**MOV dbl(Lmem), RETA**

1110 1101 AAAA AAAI xxxx 011x

**dbl(Lmem)**



# Регистры простого повторения

	15		0
<b>RPTC</b>	00 0044h	Счетчик повторения команды	
<b>CSR</b>	00 003Bh	Число повторений команды	

**MOV RPTC, TAx**  
0100010E 1110FDDD

**MOV Smem, CSR**  
1101 1100 AAAA AAAl x000 xx11

**MOV CSR, Smem**  
1110 0101 AAAA AAAl x000 11xx

**MOV k12, CSR**  
0001 011E kkkk kkkk kkkk 1000

**MOV TAx, CSR**  
0101 001E FSSS 1100

**RPT CSR**  
0100 100E | xxxx x000

{ RPT CSR  
MAC \*AR3+, \*AR4+, AC1

$$AC1 = \sum_{k=0}^{CSR} AR3_k * AR4_k$$

**E** – Parallel **E**nable Bit (бит разрешения параллельного выполнения команды).

**MAC** – Multiply and Accumulate (умножение с накоплением).

# Регистры блочного повторения

Блок команд
Команда 1
...
Команда N

	15		0
<b>BRC0</b>	00 001Ah	Счетчик повторения блока 0	
<b>BRC1</b>	00 0039h	Счетчик повторений блока 1	
<b>BRS1</b>	00 003Ah	Регистр для хранения BRC1	

	23		0
<b>RSA0</b>	00 001Bh	Начальный адрес блока 0	
<b>REA0</b>	00 001Ch	Конечный адрес блока 0	
<b>RSA1</b>	00 003Ch	Начальный адрес блока 1	
<b>REA1</b>	00 003Dh	Конечный адрес блока 1	

**RPTB** pmad

0000 111E | 1111 1111 | 1111 1111

**RPTBLOCAL** pmad

0100 101E | 1111 1111

**pmad** – **p**rogram **a**ddress (прогр. адрес).  
**1** – **l**abel (беззнаковое смещение относительно PC).

**MOV #3, BRC0** ; повтор 4 раза

**MOV #1, BRC1** ; повтор 2 раза, BRC1 → BRS1

**RPT {** ; блок 0

**RPTLOCAL {** ; BRS1 → BRC1, блок 1

... ; команды

**}** ; если BRC1 не ноль – в начало и BRC1--

... ; команды

**}** ; если BRC0 не ноль – в начало и BRC0--



# Регистры страниц прерываний

	15	0
<b>IVPD</b>	00 0049h	Страница векторов 0-15, 24-31
<b>IVPH</b>	00 004Ah	Страница векторов 16-23

Вектор	IVPD   00h	Байт	Вектор	IVPH   00h	Байт
00	ISR0	+00h	00		+00h
01	ISR1	+08h	01		+08h
...		...	...		...
15	ISR15	+78h	15		+78h
16		+80h	16	ISR16	+80h
...		...	...		...
23		+B8h	23	ISR23	+B8h
24	ISR24	+C0h	24		+C0h
...		...	...		...
31	ISR31	+F8h	31		+F8h

**ISR<sub>x</sub>** – Interrupt **S**ervice **R**outine x (двойное слово с адресом процедуры обработки прерывания и конфигурацией стека).

# Регистры прерываний

## IER0 (IFR0, DBIER0)

15	14	13	12	11	10	9	8
INT15	INT14	INT13	INT12	INT11	INT10	INT9	INT8
R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0
7	6	5	4	3	2	1	0
INT7	INT6	INT5	INT4	INT3	INT2	Резерв	
R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R-0	

## IER1 (IFR1, DBIER1)

15				11	10	9	8
Резерв				RTOSINT	DLOGINT	BERRINT	
R-0				R/W-0	R/W-0	R/W-0	
7	6	5	4	3	2	1	0
INT23	INT22	INT21	INT20	INT19	INT18	INT17	INT16
R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0

**INT2-INT23** – Interrupt **2-23** (флаги прерываний 2-23).

**RTOSINTF** – Real Time Operation System Interrupt Flag (флаг прерывания операционной системы реального времени).

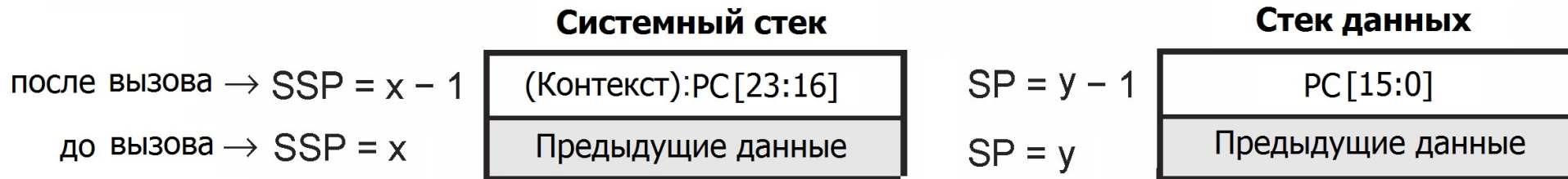
**DLOGINTF** – Data log Interrupt Flag (флаг прерывания протоколирования данных).

**BERRINTF** – Bus Error Interrupt Flag (флаги прерывания по ошибке обмена по шинам и магистралям).

**DBIERx** – Debug Interrupt Enable Register (регистры аппаратурной отладки, флаги указывают, какие прерывания вызывают переход в отладочный режим)

# Конфигурация стеков

## Медленный вызов и возврат NO\_RETA (ISR DAXX:XXXXh)



а) вызов процедуры и возврат из процедуры



б) вызов прерывания и возврат из прерывания

## Быстрый вызов и возврат USE\_RETA (ISR CAXX:XXXXh)

CFCT 

Loop context
--------------

RETA 

PC (return address)
---------------------

**CALL:** [PC, Контекст повторения]  $\rightarrow$  [RETA, CFCT] :: [RETA, CFCT]  $\rightarrow$  [\*-SP, \*-SSP]

**RET:** [RETA, CFCT]  $\rightarrow$  [PC, Контекст повторения] :: [\*SP-, \*SSP-]  $\rightarrow$  [RETA, CFCT]

# Вызов и возврат

## Системный стек

после вызова  $\rightarrow SSP = x - 1$

до вызова  $\rightarrow SSP = x$

(Контекст):PC[23:16]
Предыдущие данные

## Стек данных

SP = y - 1

SP = y

PC[15:0]
Предыдущие данные

а) вызов процедуры и возврат из процедуры

## Системный стек

после вызова  $\rightarrow SSP = x - 3$

$SSP = x - 2$

$SSP = x - 1$

до вызова  $\rightarrow SSP = x$

(Контекст):PC[23:16]
DBSTAT
ST0
Предыдущие данные

## Стек данных

SP = y - 3

SP = y - 2

SP = y - 1

SP = y

PC[15:0]
ST1
ST2
Предыдущие данные

б) вызов прерывания и возврат из прерывания

**CALL ACx**

**CALL L16**

**CALL P24**

**CALLCC L16, cond**

**CALLCC P24, cond**

**RET**

**RETCC cond**

	22-16	15-0
XSP	SPH	SP
XSSP	SPH	SSP
CFCT	Loop context	RETA PC (return address)

# Соглашения о вызове

- **cdecl** - аргументы передаются через стек *справа налево*, очистку стека производит *вызывающая* функция.
- **stdcall** - аргументы передаются через стек *справа налево*, очистку стека производит *вызываемая* функция.
- **pascal** - аргументы передаются через стек *слева направо*, очистку стека производит *вызываемая* функция.
- **fastcall** - аргументы передаются через регистры и через стек.
- *r = fun(a1, a2, a3, ...);*

# Передача аргументов

- Аргументы функции передаются через стек или через регистры в следующем порядке:
  - указатели - **(X)AR0, (X)AR1, ..., (X)AR4**;
  - данные 16 бит - **T0, T1, AR0, ..., AR4**;
  - данные 32 или 40 бит - **AC0, AC1, AC2**;
  - аргумент перед многоточием – в стеке.
- Структуры более 32 бита передаются через указатель.
- Аргументы в стеке размещаются в порядке, обратном вызову: \*SP(0) – адрес возврата, \*SP(1) - 1-й аргумент, ...

# Возврат результата

- Данные 16 бит – в T0.
- Данные 32 или 40 бит – в AC0.
- Указатель (24) 16 бит – в (X)AR0.
- Структура более 32 бита – в первом аргументе – указатель на структуру, если он 0x0, то структура не возвращается.

struct x func(char, int\*, long, long long, int, ...)

<b>XSP</b>	Адрес возврата
+01h	Аргумент 5, 16 бит
+02h	
+03h	Аргумент 6,
+04h	32 бита
+05h	
	...

AR0 – struct x \*

T0 – char

AR1 – int\*

AC0 – long

AC1 – long long

MOV \*SP(#2), T1

MOV \*SP(#4), AC2

В стеке данные 32 бита и более выравниваются по границе двойного слова (.even)

Вызывающая функция освобождает стек от аргументов после вызова другой функции

# Сохранение регистров

- **Вызываемая** функция:
  - должна сохранять и восстанавливать T2, T3, AR5-AR7 при использовании;
  - может использовать T0, T1, AR0, AR1, ..., AR4, AC0, AC1, ..., AC3 без сохранения.
- **Вызывающая** функция должна сохранять перед вызовом используемые ей регистры T0, T1, AR0, AR1, ..., AR4, AC0, AC1, ..., AC3.
- При использовании сохраняются регистры RETA, BKx, BRCx, BRS1, BSAx, RSAx, REAx, RPTC, CSR, TRNx, (X)DP, (X)CDP, STx\_55.



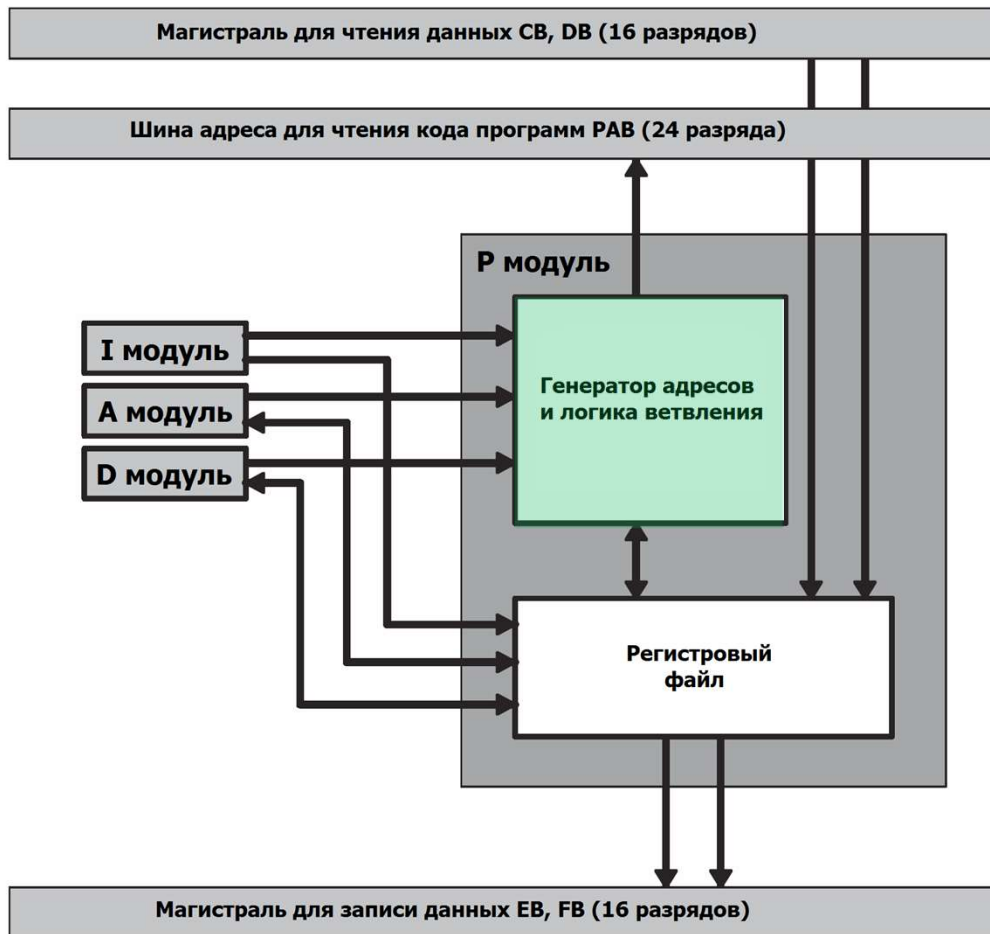
# Локальные переменные

- При установленном флаге CPL в ST1 доступ к данным осуществляется через SP, в противном случае – через DP.
- Выделение (освобождение) локальной памяти: ASUB #n, SP (AADD #n, SP).



```
// cdecl + fastcall
...
PSH    T2, AR7
CALL   _func
AADD   #4, SP
...
_func:
AADD   #-5, SP
MOV     @6, T1      ; *SP(#6)
MOV     #0, @1      ; *SP(#1)
...
AADD   #5, SP
RET
```

# Генератор адресов



- **Генератор адресов команд:**

- определение адреса следующей команды;
- вычисление адреса команды, задаваемого командой ветвления;
- формирование 24-битного адреса и его передача на шину адреса.

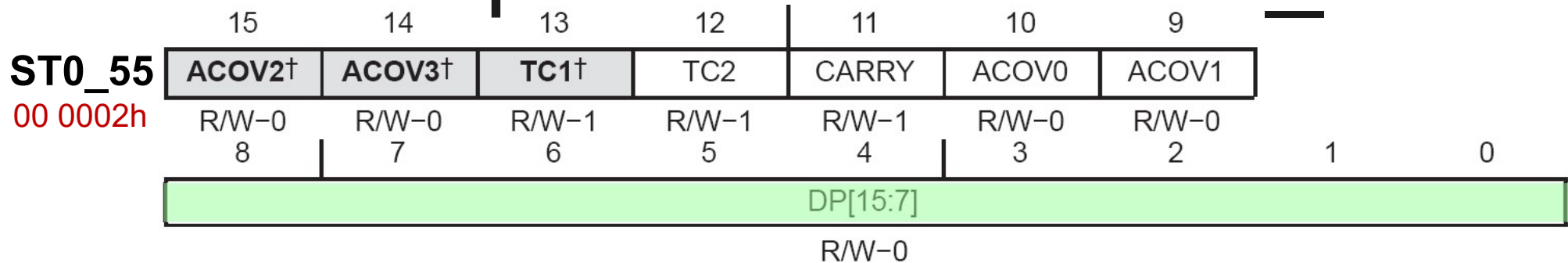
- **Логика ветвления:**

- проверка флагов результата для команд ветвления (условных переходов);
- передача результата проверки в генератор адресов;
- инициализация обработки прерываний;
- управление простым и блочным повторением команд;
- управление параллельным выполнением команд.

- **Типы команд:**

- обработки данных (D-Unit);
- пересылка данных (A-Unit, D-Unit);
- стековые операции (A-Unit);
- ветвления (P-Unit);
- циклического выполнения (P-Unit);
- вызова подпрограмм (P-Unit);
- обработки прерываний (P-Unit);
- управление процессором (P-Unit).

# Регистр состояния ST0\_55



## ACOV0-ACOV3 – Accumulator Overflow Flags 0-3

(флаги переполнения регистров-аккумуляторов AC0-3, возникает при неравенстве переноса из знакового разряда переносу в знаковый разряд, фиксируется в 31 или 39 бите в зависимости от флага M40 из ST1\_55, флаг переполнения сбрасывается командой очистки бит или командой условного ветвления).

## CARRY – Carry bit

(флаг переноса за пределы разрядной сетки АЛУ, перенос фиксируется из 31 или 39 бита в зависимости от флага M40 из ST1\_55, изменяется после выполнения арифметических и сдвиговых команд АЛУ).

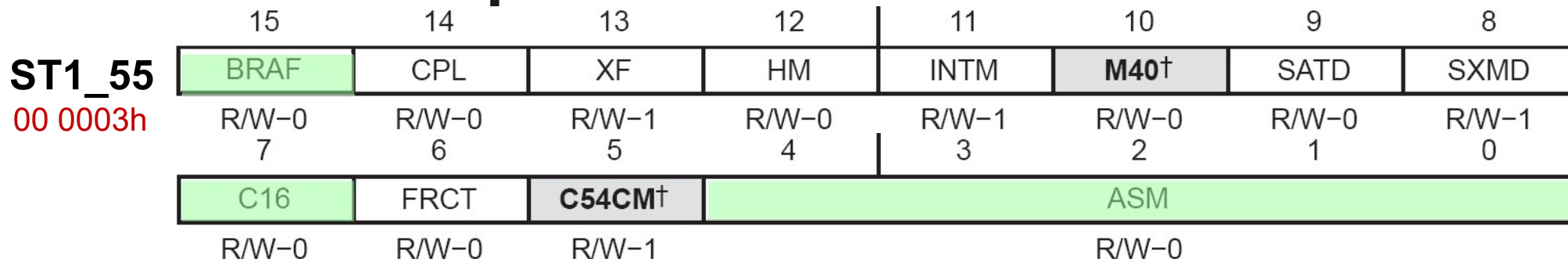
## TC1-TC2 – Test/Control Flag 1-2

(флаги расширения фиксируемых условий, изменяются некоторыми командами для использования в командах ветвления).

## DP[15:7] – Data Page bits at 15 to 7

(копия 9-ти старших бит регистра страницы данных DP, используются для совместимости с младшими моделями микропроцессоров).

# Регистр состояния ST1 55



**C54CM** – **C**54x **C**ompatible **M**ode

(флаг режима совместимости с моделью **C54x**).

**ASM** – **A**ccumulator **S**hift **M**ode (**только при C54CM=1**)

(число сдвигов аккумулятора, в C55x вместо поля ASM используются Tx).

**BRAF** – **B**lock **R**epeat **A**ctive **F**lag (**только при C54CM=1**)

(флаг активности повторения блока, в C55x вместо BRAF используется CFCT).

**C16** – **C**ontrol **16** (**только при C54CM=1**)

(флаг режима разделения АЛУ на две независимые части).

**CPL** – **C**ompile Mode

(флаг режима прямой адресации компилятора: 0 – для адресации данных используется DP, 1 – для адресации данных используется SP; **MOV @2, T0**: **MOV \*DP(2), T0** или **MOV \*SP(2), T0**).

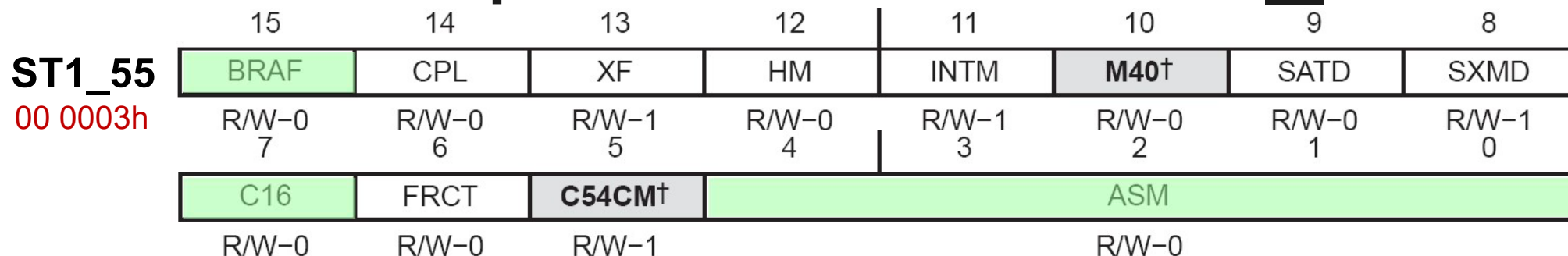
**XF** – **E**xternal **F**lag

(значение на внешнем выводе XF микропроцессора).

**HM** – **H**old **M**ode

(флаг режима ожидания внешнего интерфейса памяти EMIF: если EMIF в состоянии HOLD, то при HM=1 процессор ожидает, при 0 – продолжает работу ).

# Регистр состояния ST1\_55



**INTM** – **I**nterrupt **M**ode

(флаг глобального запрета маскируемых прерываний).

**M40** – **M**ode **40**

(флаг режима работы операционного устройства: 0 – 32-битный режим, 1 – 40-битный режим).

**SATD** – **S**aturation **D**-Unit

(флаг режима насыщения операционного устройства: 1 – выполняется насыщение до максимального 00 7FFF FFFFh или 7F FFFF FFFFh (минимального 00 8000 0000h или 80 0000 0000h) значения при переполнении; 0 – насыщение при переполнении не выполняется).

**SXMD** – **S**ign **E**xtension **M**ode

(флаг режима расширения знака: 0 – расширение знака при загрузке регистров аккумулятора не выполняется, 1 – расширение знака при загрузке выполняется).

**FRCT** – **F**racti~~o~~n~~a~~l Mode

(флаг дробного режима: FRCT=0 – результат умножения не сдвигается, FRCT=1 – результат умножения сдвигается влево на 1 разряд).

# Регистр состояния ST2\_55

**ST2\_55**

00 004Bh

15	14	13	12	11	10	9	8
ARMS	Reserved		DBGM	EALLOW	RDM	Reserved	CDPLC
R/W-0 7	R-11b 6		R/W-1 4	R/W-0 3	R/W-0 2	R-0 1	R/W-0 0
AR7LC	AR6LC	AR5LC	AR4LC	AR3LC	AR2LC	AR1LC	AR0LC
R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0

**AR0LC- AR7LC, CDPLC** – **AR0-AR7, CDPLC** Linear/**C**ircular

(флаги режима циклической адресации относительно AR0-AR7 и CDP).

**RDM** – **R**ounding **M**ode

(флаг режима округления: 0 – арифметическое округление, 1 – сигнальное (банковское) округление).

**EALLOW** – **E**mulation **A**llow

(флаг разрешения записи в регистры отладки – специальные регистры процессора, используемые при отладке программ).

**DBGM** – **D**ebug **M**ode

(флаг режима отладки: 0 – режим отладки разрешен, возможна работа аппаратного отладчика – эмулятора; 1 – режимы отладки запрещен, эмулятор отключен).

**ARMS** – **AR** **M**ode **S**witch

(переключатель режимов косвенной адресации: 0 – режимы косвенной адресации для интенсивной обработки сигнала, 1 – режимы косвенной адресации для приложений по управлению).

# Регистр состояния ST3\_55

ST3_55 00 0004h	15	14	13	12	11	10	9	8
	CAFRZ <sup>†</sup> #	CAEN <sup>†</sup> #	CACLR <sup>†</sup> #	HINT <sup>†‡</sup>	Reserved (always write as 1100b)			
	R/W-0 7	R/W-0 6	R/W-0 5	R/W-1 4	3	2	1	0
	CBERR <sup>†</sup>	MPNMC\$	SATA <sup>†</sup>	Reserved	Reserved	CLKOFF	SMUL	SST
	R/W-0	R/W-pins	R/W-0	R/W-0 <sup>¶</sup>	R-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0

## CACLR – Cash Clear

(флаг очистки кэша команд, сбрасывается процессором после очистки кэша).

## CAEN – Cash Enable

(флаг разрешения кэша команд).

## CAFRZ – Cash Freeze

(флаг замораживания кэша команд).

## CBERR – CPU Bus Error

(флаг возникновения ошибки на шине процессора, вызывает установку флага прерывания BERRINTF, CBERR сбрасывается в процедуре прерывания).

## HINT – Host Interrupt

(флаг генерация прерывания ведущего процессора, подключенного через интерфейс EHPI - Enhanced Host-Port Interface).

## MPNMC – Microprocessor/Microcomputer

(флаг режима: MPNMC=0 – режим микрокомпьютера, при котором разрешается работа внутреннего ПЗУ в качестве памяти программ; MPNMC=1 – режим микропроцессора, при котором внутренне ПЗУ отключено).



# Регистр состояния ST3\_55

	15	14	13	12	11	10	9	8
<b>ST3_55</b> 00 0004h	<b>CAFRZ<sup>†</sup>#</b>	<b>CAEN<sup>†</sup>#</b>	<b>CACLR<sup>†</sup>#</b>	<b>HINT<sup>††</sup></b>	Reserved (always write as 1100b)			
	R/W-0 7	R/W-0 6	R/W-0 5	R/W-1 4	3	2	1	0
	<b>CBERR<sup>†</sup></b>	MPNMC\$	<b>SATA<sup>†</sup></b>	Reserved	Reserved	CLKOFF	SMUL	<b>SST</b>
	R/W-0	R/W-pins	R/W-0	R/W-0 <sup>††</sup>	R-0	R/W-0	R/W-0	R/W-0

## **SATA** – **Sat**uration **A**-Unit

(флаг режима насыщения адресного устройства: 1 – выполняется насыщение до максимального 7FFFh (минимального 8000h) значения при переполнении, 0 – насыщение при переполнении не выполняется).

## **SMUL** – **Sat**uration-on-**M**ultiplication

(флаг режима насыщения при умножении: 1 – 18000h x 18000h насыщается до 7FFF FFFFh или 7F FFFF FFFFh; 0 – насыщение не выполняется).

## **CLKOFF** – **C**lock **O**ff

(флаг запрета выдачи синхросигнала на выводе микропроцессора CLKOUT).

## **SST** – **Sat**urate-on-**S**tore (только при **C54CM=1**)

(флаг режима насыщения при сохранении аккумулятора в 32-битовый операнд: 1 – выполняется насыщение при сохранении; 0 – насыщение не выполняется; в C55x насыщение при сохранении кодируется в коде команды).