# Въведение в Cortex-A микропроцесорите

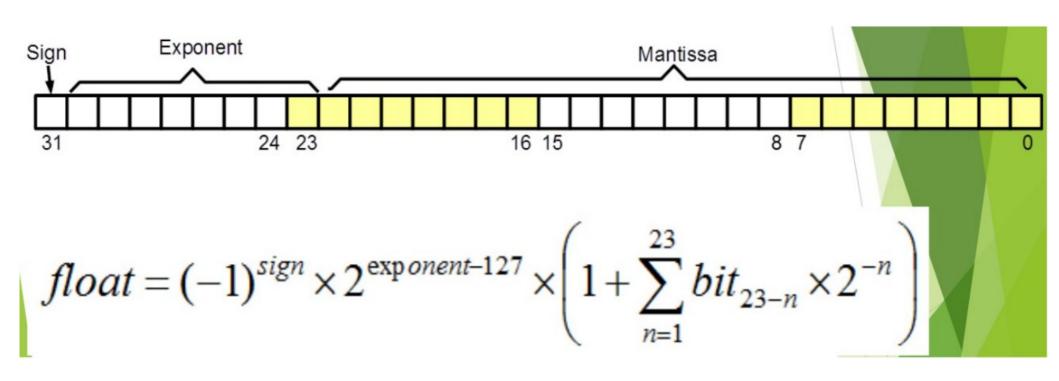


Автор: доц. д-р инж. Любомир Богданов

## Съдържание

- 1. Числа с плаваща запетая преговор
- 2. Въведение в микропроцесорите ARM Cortex-A
- 3. Програмен модел
- 4. Виртуализация
- 5. Структурна схема на Cortex-A микропроцесор

От бакалавърския курс "Микропроцесорна схемотехника:



**NaN** (Not A Number) — всички битове на експонентата са 1, а мантисата съдържа ненулева стойност. Полученото число е някоя от найголемите стойности, които дадения тип променлива може да представи. Битът за знак е без значение.

Използва се, за да представи непозволена операция: 0/0

$$\infty/\infty$$

$$\sqrt{-X}$$

$$0*\infty$$

$$-\infty+\infty$$

$$\infty$$
- $\infty$ 

**Signalling NAN** – NAN, който генерира прекъсване. За 32-битови числа от IEEE754-1985 стандартът, това са числата [а]:

- \*0x7F800001 0x7FBFFFFF или
- \*0xFF800001 0xFFBFFFFF

**Quiet NaN** – NAN, който не генерира прекъсване. За 32-битови числа от IEEE754-1985 стандартът, това са числата [а]:

- \*0x7FC00000 0x7FFFFFFF или
- \*0xFFC00000 0xFFFFFFFF

**Infinity** — числа, които се използват да покажат, че има грешка в изчислението — получената стойност е по-голяма ( $+\infty$ ) от най-голямата или по-малка ( $-\infty$ ) от най-малката стойност, която даденият тип променлива може да представи.

Пример [b]:  

$$1/0 = +\infty$$
  
 $\log(0) = -\infty$ 

Експонента  $\to$  всички битове = 1 Мантиса  $\to$  всички битове = 0 Знак  $\to$  1 за  $-\infty$ , 0 за  $+\infty$ 

За 32-битови числа от IEEE754-1985 стандартът, това са числата [а]:

 $+\infty = 0x7F800000$ 

 $-\infty = 0 \text{xFF} 800000$ 

- 1. ARM Cortex-A микропроцесорите имат съкратен набор от инструкции (RISC)
- 2. Load-store (register-register) микроархитектура инструкциите за изчисления могат да работят само върху регистровия файл на uPU, а не директно върху регистри от паметта/периферията
- 3. Прости режими на адресация, при които адресите се взимат от регистровия файл или са част от самата инструкция

## Въведение в микропроцесорите

#### **Processor**

	Cortex-A5	Cortex-A7	Cortex-A8	Cortex-A9	Cortex-A12	Cortex-A15
Release date	Dec 2009	Oct 2011	July 2006	March 2008	June 2013	April 2011
Typical clock speed	~1GHz	~1GHz on 28nm	~1GHz on 65nm	~2GHz on 40nm	~2GHz on 28nm	~2.5GHz on 28nm
Execution order	In-order	In-order	In-order	Out of order	Out of order	Out of order
Cores	1 to 4	1 to 4	1	1 to 4	1 to 4	1 to 4
Peak integer throughput	1.6DMIPS/ MHz	1.9DMIPS/ MHz	2DMIPS/MHz	2.5DMIPS/M Hz	3.0DMIPS/ MHz	3.5DMIPS/ MHz
VFP architecture	VFPv4	VFPv4	VFPv3	VFPv3	VFPv4	VFPv4
NEON architecture	NEON	NEONv2	NEON	NEON	NEONv2	NEONv2
Half precision extension	Yes	Yes	No	Yes	Yes	Yes
Hardware Divide	No	Yes	No	No	Yes	Yes
Fused Multiply Accumulate	Yes	Yes	No	No	Yes	Yes
Pipeline stages	8	8	13	9 to 12	11	15+
Instructions decoded per cycle	1	Partial dual issue	2 (Superscalar)	2 (Superscalar)	2 (Superscalar)	3 (Superscalar)

0/61

Към 2024 процесорите от А-профила са (20 броя):

-A5, -A7, -A9, -A15, -A17, -A32, -A34, -A35,

-A53, -A55, -A57, -A65, -A72, -A73, -A75, -A76,

-A77, -A78, -A520, -A720

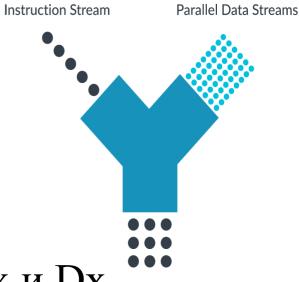
- 1. ARM Cortex-A има три версии на набора от инструкции (към март 2024 г.):
- \*Armv7-A
- \*Armv8-A (= AArchv8-A)
- \*Armv9-A (= AArchv9-A)
- 2. Поддържат се 32- и 64-битови инструкции, съответно наборите се наричат:
- \*AArch32 (A32 + T32 = ARM32 + Thumb-II)
- \*AArch64 (A64 = ARM64, адресите се съхраняват в 64-битови регистри, а инструкциите могат да работят върху 64-битови величини, но дължината на инструкцията си остава 32-бита)

- 1. AArch32 включва инструкциите:
- \*SIMD инструкции, работещи с Rx регистри (32битови цели числа)
- \*SIMD инструкции, работещи с Sx и Dx регистри на FPU (32- и 64-битови дробни числа)
- \*Скаларни инструкции, работещи с Sx и Dx регистри на FPU (32- и 64-битови дробни числа)

## Въведение в микропроцесорите

ARM Cortex-A Instruction Stream

1. AArch64 включва инструкциите: \*SIMD инструкции, работещи с Sx и Dx регистри на FPU (32- и 64-битови дробни числа)



\*Скаларни инструкции, работещи с Sx и Dx <sub>Results</sub> регистри на FPU (32- и 64-битови дробни числа)

\*SVE (Scalable Vector Extension) инструкции, работещи с вектори с променлива дължина

\***Няма** SIMD инструкции, работещи с Rx регистри (32-битови цели числа)

- 1. ARM Cortex-A зависят изцяло от работа с MMU Virtual Memory System Architecture (VMSA). Може да работи с 32- и 64-битови виртуални адреси. Набори: A64, A32, T32
- 2. ARM Cortex-R зависят изцяло от работа с MPU Protected Memory System Architecture (PMSA). Набори: A64, A32, T32
- 3. ARM Cortex-M залагат на бързо обслужване на прекъсвания и отчасти на PMSA.

Набори: Т32

Поддържани целочислени типове данни:

- \*byte 8 бита
- \*halfword 16 бита
- \*word 32 бита
- \*double word 64 бита
- \*quad word 128 бита

Поддържани типове данни за числа с плаваща запетая [1]:

- \*half-precision 16 бита (IEEE 754-2008)
- \*single-precision 32 бита (IEEE 754)
- \*double-precision 64 бита (IEEE 754)
- \*BFloat16 16 бита (=single-precision) (brain floating point)

\*half-precision –

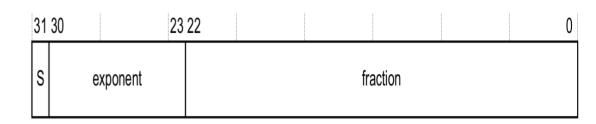
15	14	10 9		0
s	expon	ent	fraction	

\*BFloat16 -

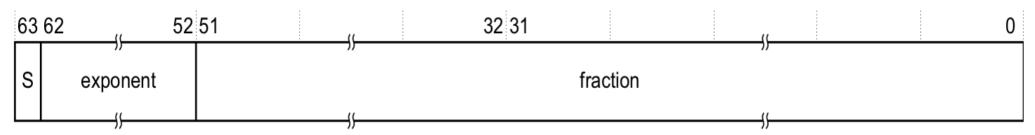
15 1	4	7	6		0
s	exponent			fraction	

	$0 < \exp < 0x1f$		exp = 0		exp = 0x1f	
	min	max	min	max	min	max
Half-precision	6,104.10 <sup>-5</sup>	65504	5,960.10 <sup>-8</sup>	-	-	131008
	$0 < \exp < 0x7f$		exp = 0		exp = 0x7f	
BFloat16	1,175.10 <sup>-38</sup>	3,390.10 <sup>38</sup>	9,184.10 <sup>-41</sup>	-	-	-

\*single-precision –



\*double-precision –



Поддържани типове данни за числа с фиксирана запетая:

- \* 32-битови стойности от Wx или Rx регистър
- \*64-битови стойности от Хх регистър

AArch32 използва регистров файл с 32 64-битови регистъра (различни от Integer регистровия файл) за векторни или скаларни FPU изчисления.

### Вектори (SIMD инструкции):

- \*16 128-битови quad word регистри, **Q0-Q15**
- \*32 64-битови double word регистри, **D0-D31**

## <u>Скаларни числа с плаваща запетая (FPU инструкции):</u>

- \*32 32-битови single word регистри, S0-S31
- \* 32 64-битови double word регистри, D0-D31

AArch64 използва регистров файл с 32 128-битови регистъра (различни от Integer регистровия файл) за векторни или скаларни FPU изчисления.

### Вектори (SIMD инструкции):

Брой вектори n = 0 - 31

128-битови вектори: **Vn**{.2D, .4S, .8H, .16B}

64-битови вектори: **Vn**{.1D, .2S, .4H, .8B}.

B = 8 bits

H = 16 bits

S = 32 bits

D = 64 bits

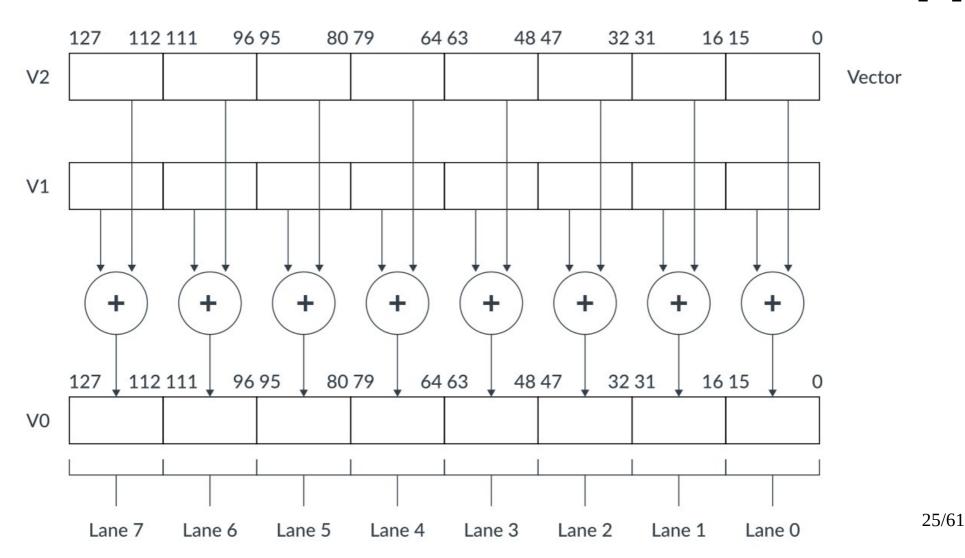
Това подмножество инструкции се нарича NEON – допълнителни инструкции (extension към AArch32, AArch64) с вектори с фиксирана дължина (32 128-битови регистъра с елементи 8, 16, 32, 64) [4].

ADD **V0**.8H, **V1**.8H, **V2**.8H (събери 8 16-битови числа от V1 с 8 16-битови числа от V2 и запиши резултатът във V0)

MUL **V0**.4S, **V2**.4S, **V3**.S[2] (умножи 4 32-битови числа от V2 с 1 32-битово число от позиция 2 на V3 и запиши резултатът във V0)

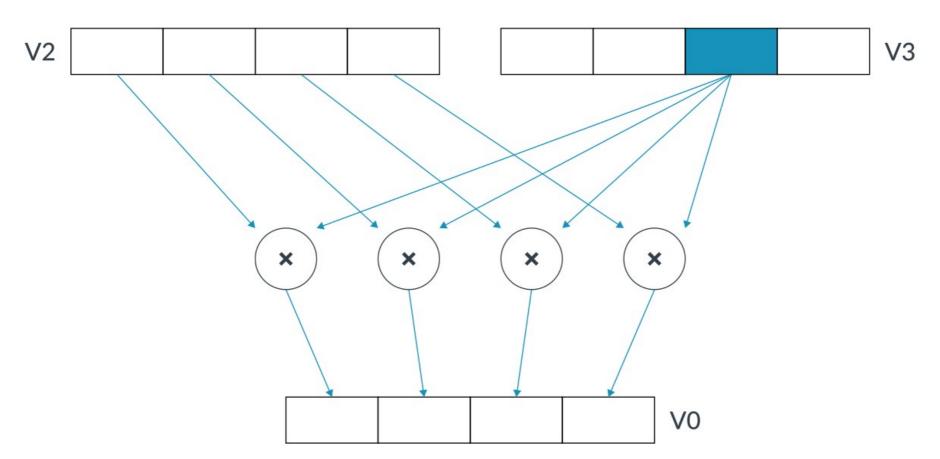
Figure 3-2: Order of elements in a vector

[4]



[4]

Figure 3-3: Instructions using scalars



AArch64 включва SVE (Scalable Vector Extension) — допълнителни инструкции с вектори с променлива дължина. Дължината варира в обхват:

128 – 2048 бита

и е кратна на 128 бита.

Регистрите, за такива вектори се отбелязват в инструкциите със  $\mathbf{Z0}$  -  $\mathbf{Z31}$ .

## Въведение в микропроцесорите

ARM Cortex-A
Инструкции за FP (Floating Point) или за векторна
SIMD (Single Instruction Multiple Data) обработка на
числа с плаваща запетая могат да генерират
следните прекъсвания (наричани в документацията
на ARM – изключения, exceptions):

- \*Input Denormal (IDE)
- \*Inexact (IXE)
- \*Underflow (UFE)
- \*Overflow (OFE)
- \*Divide by Zero (DZE)
- \*Invalid Operation (IOE)

Разрешават се от регистър FPCR и имената на битовете са показани в скобите по-горе. 28/61

\*Input Denormal (IDE) — експонентата е нула, мантисата е ненулева стойност, получават се много малки числа, близки до нула. (За разлика от Underflow, вж сл. слайд, тези числа все още могат да бъдат представени с floating point / double тип променлива, но работата с тях отнема повече тактове на FPU модула).

\*Inexact (IXE) — резултатът от изчислението се различава от истинската стойност, поради ограничение в разредността на FPU модула (напр. 1/3 = 0.33333(3)).

\*Underflow (UFE) — резултатът от изчислението е число близко до нула, което е по-малко от най-малката стойност, която може да бъде представена с избраната разредност на числото с плаваща запетая. (малко число / голямо число).

\*Overflow (OFE) - резултатът от изчислението е много голямо число, което е по-голямо от най-голямата стойност, която може да бъде представена с избраната разредност на числото с плаваща запетая. (голямо число \* голямо число).

\*Divide by Zero (DZE) — генерира се от инструкция, която се опита да извърши делене на крайно ненулево число с нула.

- \*Invalid Operation (IOE) генерира се от инструкция, която се опита да извърши една от следните операции:
- → поне един операнд е NaN (Not a Number)
- → изваждане на числа със стойност "безкрайност" (infinite)
- → делене на нула с безкрайност
- → делене на нула с нула
- → делене на безкрайност с безкрайност
- → коренквадратен на число с отрицателна стойност

### 3a AArch64

- \* 31 64-битови регистъра с общо предназначение.
- Отбелязват се с X0 X30.
- X30 link register за съхранение на адрес на връщане от подпрограма.
- \* Xx регистрите може да бъдат третирани като 31 32-битови регистъра. Отбелязват се с **W0 W30**.

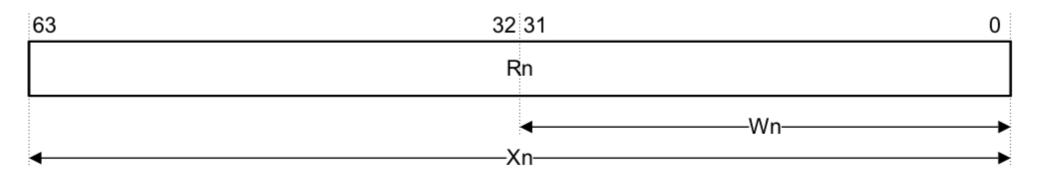


Figure B1-1 General-purpose register naming

### 3a AArch64

- \* Инструкциите имат адрес за регистър X31, който се води нулев регистър (ZR, zero register) и реално не съществува.
- \* Този адрес съдържа само една стойност това е 0. Не може да бъде записван. Може да бъде четен.
- \* Използва се за зануляване (и други операции с нула) на други регистри, като ползата от него е, че не се изисква изтегляне (fetch) на константа от паметта.

### 3a AArch64

- 4. 64-битов програмен брояч РС **не може** да бъде директно записван от инструкции. Може да бъде променян само:
- \* от branch инструкции
- \* при влизане в прекъсване
- \* при излизане от прекъсване

Опит за неподравнен достъп до инструкция ще генерира PC alignment fault прекъсване

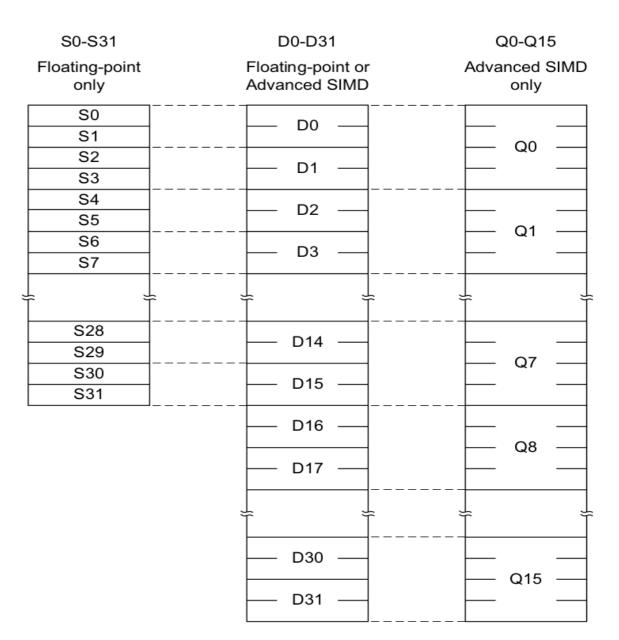
5. 64-битов стеков указател SP (младшите 32-бита са достъпни с името WSP)

- 6. 64-битов link регистър за съхранение на адрес на връщане при излизане от прекъсване (Exception Link Register)
- 7. 32 128-битови регистъра за векторни SIMD и скаларни FPU инструкции с общо наименование **V0-V31**. При SIMD могат да бъдат разделени на:

```
*Z0 – Z31 (128-2048-bit vector)
```

- \*V0-V31 (128-bit vector)
- \*Q0 Q31 (128-bit)
- \*D0 D31 (64-bit)
- \*S0 S31 (32-bit)
- \*H0 H31 (16-bit)
- \*B0 B31 (8-bit)

AArch32



37/61

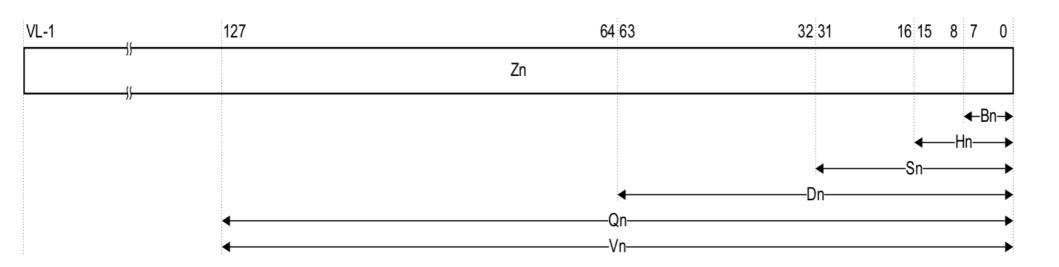
### Въведение в микропроцесорите ARM Cortex-A

AArch64

	127 112 111 96 95 80 79 64 63 48 47 32 31 16 15										0							
	Vn																	
128-bit vector of 64-bit elements (.2D)	.D [1]								.D									
									[0]									
128-bit vector of 32-bit elements (.4S)	.S				.S				.S				.S					
		[3]		[2]				[1]				[0]						
128-bit vector of 16-bit elements (.8H)	.H		H.		.H		.H		.H		.H		.H		.Н			
	[7]		[7] [6]		[5]		[4]		[3]		[2]		[1]		[0]			
128-bit vector of 8-bit elements (.16B)	.В	.B	.B	В	.B	В	В	В	.В	.B	В	В	В	.В	.В	.В		
	[15]	[14]	[13]	[12]	[11]	[10]	[9]	[8]	[7]	[6]	[5]	[4]	[3]	[2]	[1]	[0]		
	63											48 47 32 31 16 15 0						
									Vn									
64-bit vector of a single 64-bit element (.1D)									.D									
											[0]							
64-bit vector of 32-bit elements (.2S)										.s				.S				
										[1] [0]								
64-bit vector of 16-bit elements (.4H)										.н .		Н	.н		.Н			
									[3] [2]			[1]		[0	)]			
	64-bit vector of 8-bit elements (.8B)								.B	.B	.B	.B	.B	.B	.B	.B		
									[7]	[6]	[5]	[4]	[3]	[2]	[1]	[0]		

### Въведение в микропроцесорите ARM Cortex-A

AArch64 (SVE инструкции)



- 8. FPCR (Floating Point Control Register) контролен регистър на FPU модула.
- 9. FPSR (Floating Point Status Register) регистър със статус битове на FPU модула.

#### 3a AArch32

- 1.13 32-битови регистъра с общо предназначение, отбелязвани с **R0 R12**
- 2. 32-битов програмен брояч
- 3. 32-битов стеков указател
- 4. 32-битов link регистър за съхранение на адреса на връщане от подпрограма или от прекъсване.
- 5. 32-битов link регистър за връщане от Нур mode\*
- 6. 32 64-битови регистъра за векторни SIMD инструкции и скаларни FPU инструкции

ARM Cortex-A позволяват да се преминава от AArch64 към AArch32, което се нарича *interprocessing*.

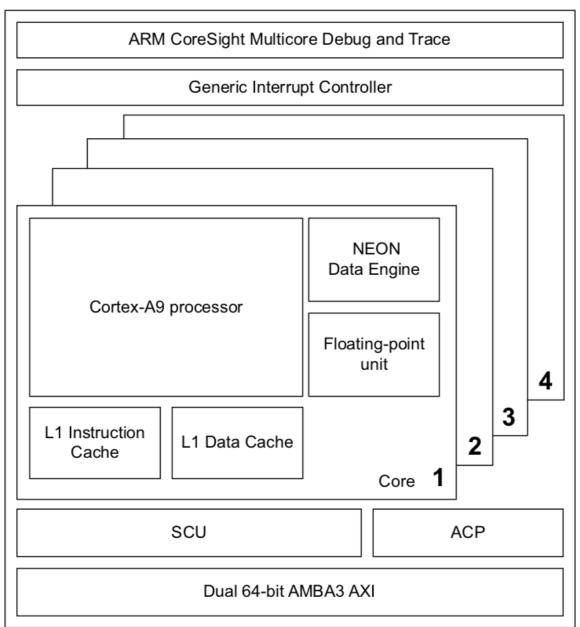
Интероперацията може да стане само при излизане от прекъсване.

## Програмен модел на ARM Cortex-A периферия

Ядрата на всички Cortex-A имат периферни модули, които се считат за част от микропроцесора:

- \* модул за системен контрол (SCB)
- \* дебъг модул (GIC)
- \* системен таймер (SysTick)
- \* модул за статистика (РМU Performance Monitor Unit)
- \* модул за векторни изчисления (NEON)
- \* модул за трасиране (ЕТМ)
- \* модул за кеш-кохерентност между няколко ядра (SCU Snoop Control Unit)
- \* L1 + L2 кеш памет
- \* интерфейс за четене на кеша от външно устройство, напр. DMA (ACP Accelerator Coherency Port)

### Програмен модел на ARM Cortex-A периферия



Достъпът до паметта при ARM Cortex-A се характеризира с:

- \* при достъпване на **неподравнен** (unaligned) адрес се генерира изключение/exception (=прекъсване от самия процесор, а не от периферия);
- \* приложните програми **нямат** достъп до определени адреси от паметта;
- \* има транслиране на виртуалните адреси (VA) към физически адреси (PA); физическите адреси се наричат още абсолютни адреси
- \* може да се преобразува между big endian и little endian представяне на данните;
- \* може да се контролира последователността на достъпите до паметта;

- \* може да има кеш памет;
- \*може да се синхронизира достъпа на няколко главни устройства до **споделена памет**;
- \*има бариерни инструкции, които преустановяват спекулативния достъп до паметта;

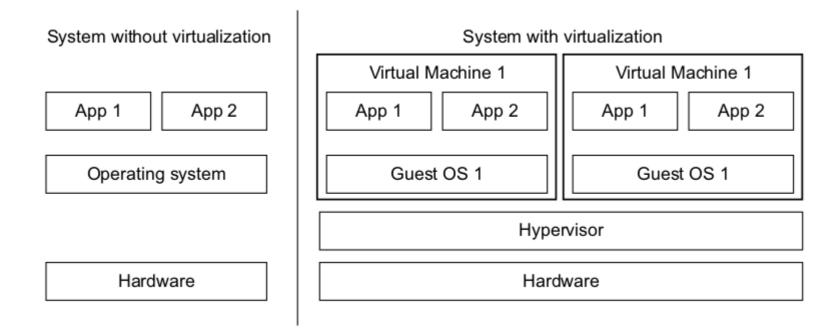
AArch64 и AArch32:

- \* 64-битово адресиране на виртуални адреси;
- \* може да има до 2 отделни виртуални адресни полета, всяко от което си има независими контролни модули;
- \* виртуалните адреси се транслират във физически на блокове и страници навсякъде във физическото адресно поле [2].

- \* Ако дадено приложение изисква използването на:
- → две или повече операционни системи (например Linux и Windows)
- → два или повече софтуера с различни изисквания за изпълнение в реално време (например Linux и bare-metal firmware)
- → разделяне на софтуера на доверен/непроверен (за приложения изискващи сигурност)

Може да се използва един процесор, ако той поддържа виртуализация.

- \*За целта софтуер, наречен Hypervisor осигурява две (или повече) виртуални адресни полета, в които се изпълнява кода на различните софтуери. Нурегvisor се среща още като Virtual Machine Monitor
- \*Достъпът до хардуера минава изцяло през Hypervisor-a.
- \*Нуреrvisor-а изисква хардуер с разширени възможности, за да направи виртуализацията (разделянето) възможна.



\*В процесорите от профила ARM Cortex-A освен съществуващите в Cortex-M и -R режими "привилигирован" и "непривилигирован", се добавя и още един режим "хипервайзор".

\*В ММU транслациите на адреси се добавя още едно ниво на транслиране:

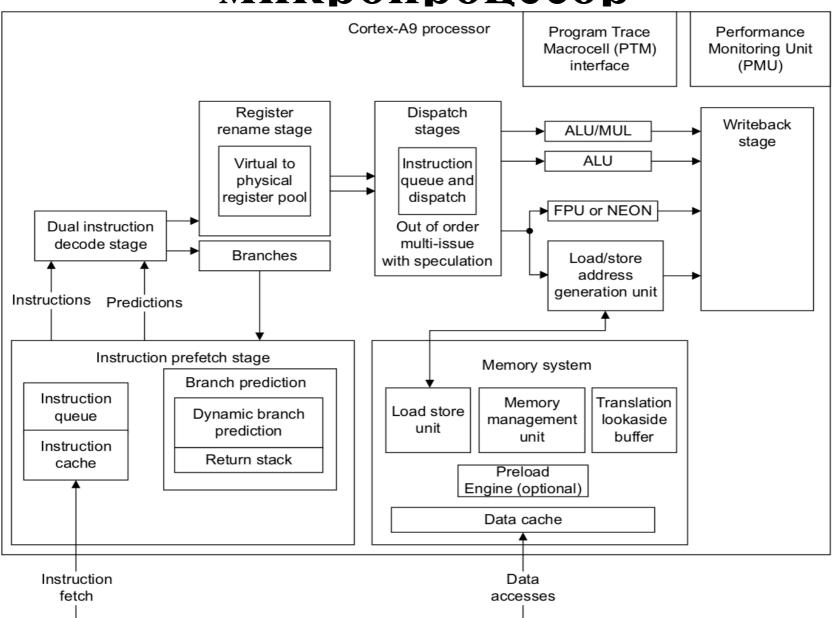
 $VA \rightarrow PA$  (ММU на CPU без виртуализация)

 $VA \rightarrow IPA \rightarrow PA$  (MMU на CPU с виртуализация)

където IPA означава Intermediate Physical Address.

\*Hypervisor-а се грижи за разпределението на прекъсванията от хардуера към съответната виртуална машина.

\*Инструкцията HVC (Hypervisor Call) се използва от софтуера във виртуалната машина, за да извиква функции на hypervisor-a.



53/61

Модулите на ковейера са:

- \*извличане (prefetch)
- \*декодиране (decode)
- \*преименуване (register rename)
- \*диспечериране (dispatch)
- \*изпълнение (execute ALU, MUL, FPU, LoadStore)
- \*обратен запис (write back)
- \*запис в паметта (memory access)

Някои модули могат да бъдат конфигурирани/включвани/изключвани в IP библиотеката на процесора:

- \* размер на І-кеш: 16-, 32-, 64-килобайтов
- \* размер на D-кеш: 16-, 32-, 64-килобайтов
- \* TLB клетки: 64 / 128
- \* NEON (векторен FPU): да / не
- \* FPU (скаларен FPU): да / не
- \* Интерфейс за трасиране PTM (Program Trace Macrocell) : да / не

- \*Jazelle инструкции (ускорение за Java приложения): всички / ограничени
- \* Възможност за power off: да / не
- \* BTAC (Branch Targer Address Cache): 512 / 1024 / 2048 / 4096
- \* GHB (Global History Buffer): 1024 / 2048 / 4096 / 8192 / 16384 дескриптора
- \* Parity check на (RAM, Cache, BTAC+GHB): да / не
- \* Брой процесори в системата: 1 / 2 / 3 / 4
- \*други

- \*В µРU няма асинхронна логика.
- \*Тактовия вход на микропроцесора (µPU) е само един CLK.
- \*Тактът на АХІ магистралата (AMBA 3 AXI), ACLK, може да бъде равен на СLK или кратен на него.
- \*Ако ACLK е кратен, трябва да се използва сигналът ACLKEN0.

Пример[3]: на следващият слайд е показан ACLK = CLK / 3.

Figure 2-3 shows a timing example with **ACKLENM0** used with a 3:1 clock ratio between **CLK** and **ACLK** in a Cortex-A9 uniprocessor.

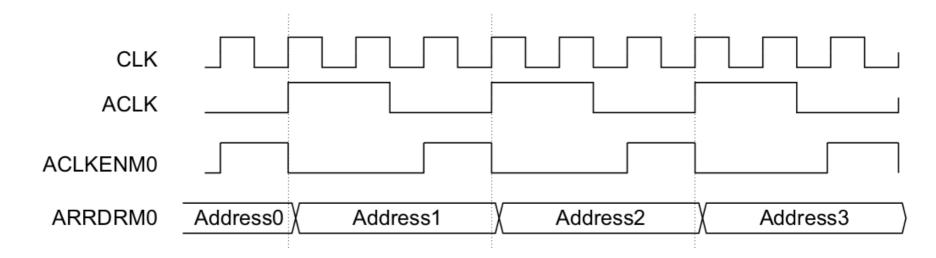


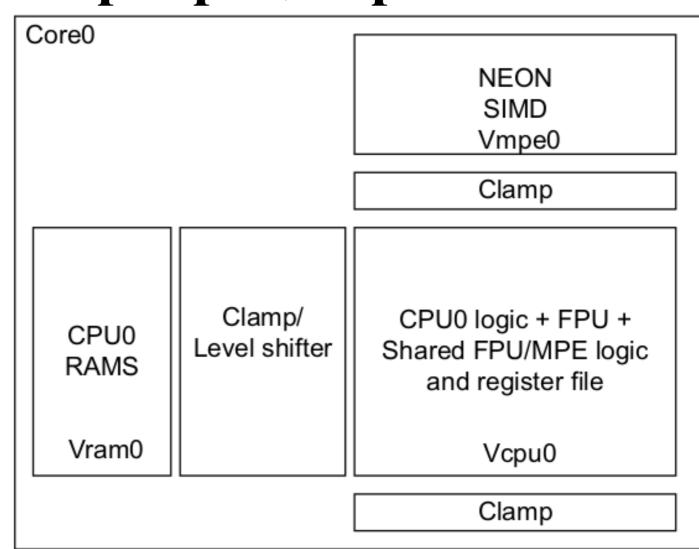
Figure 2-3 ACLKENM0 used with a 3:1 clock ratio

The master port, Master0, changes the AXI outputs only on the **CLK** rising edge when **ACLKENM0** is HIGH.

В µРU има 3 региона с отделни захранвания (които могат да бъдат вкл./изкл.):

- \* Cortex-A9 процесорна логика
- \* Cortex-A9 логика за векторна обработка на данни
- \* Cortex-A9 RAM памет

Ако се налага има изчисления с дроби и ако те не използват масиви (вектори), може да ce използва обикновеното FPU, NEON да ce ИЗКЛЮЧИ цел пестене на енергия.



### Литература

- [1] Arm Architecture Reference Manual for A-profile Architecture, ARM DDI 0487J.a (ID042523), 2023.
- [2] ARM Cortex-A Series Programmer's Guide, Version 4.0, ARM DEN0013D (ID012214), 2013.
- [3] Cortex-A9 Technical Reference Manual, r3p0, ARM DDI 0388G (ID072711), 2011.
- [4] Learn the architecture Introducing Neon, Issue 02, 102474\_0100\_02\_en, Arm Limited, 2020.

#### Външни връзки

t

- [a] https://www.doc.ic.ac.uk/~eedwards/compsys/float/nan.html
- [b] https://www.gnu.org/software/libc/manual/html\_node/Infinity-and-NaN.html

61/61