

# Введение в архитектуру ARM.

Рассмотрим архитектуру ARM на примере процессора серии **ARMv7**. Ядро ARM7 является 32-х разрядным RISC процессором с максимальной производительностью до 80 миллионов операций в секунду (MIPS). Основными особенностями его архитектуры являются:

- 32-разрядная линейная адресация в непрерывном адресном пространстве размером 4 Гбайт, обеспечивающая простые механизмы обмена с внешней памятью.
- Наличие семи групп 32-разрядных регистров общего назначения (PON), из которых выбирается 16 рабочих для текущего режима.
- Наличие одного рабочего и пяти теневых регистров состояния.
- Наличие устройства циклического сдвига
- Наличие аппаратного множителя 32х32 с 64-х разрядным результатом.
- Трехуровневый конвейер (выборка команды, ее декодирование и выполнение).
- Быстрый отклик на прерывания приложений реального времени.
- Поддержка систем виртуальной памяти.
- Простая, но мощная система команд.
- Способность ядра функционировать в режимах: ARM – с 32-разрядными командами и THUMB – с 16-разрядные команды.
- Аппаратная поддержка условного выполнения любой команды
- Поддержка функционирования внешнего сопроцессора.

Основным элементом архитектуры являются регистры процессора. В рабочем наборе программы содержатся 16 32-разрядных регистров общего назначения, наименованных от **R0 до R15**. Формально это равноправные регистры общего назначения. Однако у части из них есть выделенные функции

- R13 - используется в качестве указателя стека (Stack Pointer- SP).

- R14 - называется регистром связи (Link Register - LR). При вызове подпрограммы адрес возврата автоматически запоминается в регистре связи, откуда затем считывается при возврате. Такое решение позволяет быстро переходить к «концевым» функциям (функции, которые не вызывают других функций) и возвращаться из них. Если же функция входит в состав «ветви», т.е. вызывает другие функции, содержимое регистра связи необходимо сохранять в стеке (R13).
- R15 - выполняет функции счетчика команд (PC).

Необходимо отметить, что многие команды могут работать с регистрами R13...R15, как с обычными пользовательскими регистрами. Наряду с данными регистрами в ядре имеется дополнительный 32-битный регистр, который называется регистром текущего состояния программы (Current Program Status Register - CPSR). Регистр CPSR содержит набор флагов, которые управляют функционированием ARM7 и отображают его состояние:

- Биты 31...28. Четыре старших бита регистра устанавливаются и сбрасываются АЛУ и отражают результат выполнения очередной команды обработки данных. Благодаря им можно узнать, не было ли получено в результате выполнения команды отрицательное или нулевое значение, а также, не произошел ли перенос или переполнение разрядной сетки АЛУ при выполнении команд обработки данных. Анализ состояния этих бит позволяет выполнять условные команды и переходы. Наличие двух флагов C и V позволяет выявлять переполнения АЛУ при выполнении арифметических операций в дополнительном коде. Значения этих бит не может изменяться программно, однако их изменение можно запретить установкой признака в коде команды.
- Биты 27...8 в ядре ARM7 не используются.
- Биты 7 и 6 являются флагами обычных (I) и быстрых (F) прерываний. Эти флаги используются для разрешения и запрещения двух линий прерываний, являющихся внешними по отношению к ЦПУ ARM7. Все

периферийные модули микроконтроллеров LPC2000 подключены к этим двум линиям прерываний.

- Бит 5 признаком-указателем текущего набора команд. Ядро ARM7 поддерживает два набора команд - 32-битный набор команд ARM и 16-битный набор команд THUMB. Соответственно флаг T показывает, какой из наборов команд используется. Этот бит не может быть установлен или сброшен прикладной программой. Корректный механизм смены текущего набора команд рассмотрен ниже.
- Биты 4...0 являются флагами режима. В общей сложности ARM7 поддерживает 7 режимов работы, которые могут изменяться либо в зависимости от внутренних или внешних событий, возникающих при выполнении прикладной программы, либо при исполнении различных фрагментов прикладной программы с использованием соответствующих директив.

Биты 7...0 прикладная программа может изменять напрямую.

## **Команды набора ARM.**

32-разрядная система команд ядра ARM7 содержит одиннадцать базовых типов команд:

- Два типа используют встроенное арифметико-логическое устройство, циклическое сдвиговое устройство и умножитель при операциях над данными в банке из 31 регистра, форматом по 32 разряда каждый;
- Три класса команд управления перемещением данных между памятью и регистрами, один оптимизированный на обеспечение гибкости адресации, другой под быстрое контекстное переключение и третий под подкачку данных;
- Три команды управляют потоком и уровнем привилегии выполнения;
- Три типа предназначены для управления внешними сопроцессорами, что позволяет расширить функциональные возможности системы команд за пределами ядра.

Необходимо отметить, что программы, подготовленные даже для довольно эффективной 32-разрядной ARM системы команд, требуют памяти значительного объема, что в свою очередь приводит к росту общей стоимости системы. Специалисты фирмы ARM предложили решение этой проблемы, разработав и внедрив технологию **Thumb**, технологию, позволяющую существенно сократить объем кодов, необходимых для реализации той же программы, что выполняется на 32-разрядной ARM системе команд. До настоящего времени эта технология считается лучшей из технологий, использующих сжатые системы команд. Фактически Thumb выполняет внутреннюю перекодировку из 32-битный команд ARM в 16-битные команды Thumb. Соответственно, не все команды ARM имеют свои аналоги, но в целом код получается более компактный.

Команды выполняются в 3-х ступенчатом конвейере

1. загрузка
2. декодирование
3. выполнение

однако для ряда команд 3 шаг конвейера может повторяться несколько раз.

## Список базового набора команд ARMv7 :

Мнемоника	Команда	Действие
<b>ADC</b>	Сложение с переносом	$Rd := Rn + Op2 + \text{перенос}$
<b>ADD</b>	Сложение	$Rd := Rn + Op2$
<b>AND</b>	Логическое И	$Rd := Rn \text{ AND } Op2$
<b>B</b>	Переход	$R15 := \text{адрес}$
<b>BIC</b>	Очистить бит	$Rd := Rn \text{ AND NOT } Op2$
<b>BL</b>	Переход со ссылкой	$R14 := R15, R15 := \text{адрес}$
<b>BX</b>	Переход и переключение режима ядра	$R15 := Rn, \text{Т бит} := Rn[0]$
<b>CDP</b>	Обработать данные сопроцессором	(зависит от типа сопроцессора)

<b>CMN</b>	Сравнить с отрицательным операндом	CPSR флаги := $R_n + Op2$
<b>CMP</b>	Сравнение	CPSR флаги:= $R_n - Op2$
<b>EOR</b>	Исключающее ИЛИ	$R_d := (R_n \text{ AND NOT } Op2) \text{ OR } (Op2 \text{ AND NOT } R_n)$
<b>LDC</b>	Загрузить в сопроцессор из памяти	Загрузить в сопроцессор
<b>LDM</b>	Загрузить сразу несколько регистров	Манипуляции со стеком (Pop)
<b>LDR</b>	Загрузить регистр из памяти по указанному адресу	$R_d := (\text{адрес})$
<b>MCR</b>	Скопировать регистр CPU в регистр сопроцессора	$cR_n := rR_n \{<op>cR_m\}$
<b>MLA</b>	Умножение со сложением	$R_d := (R_m * R_s) + R_n$
<b>MOV</b>	Загрузить в регистр константу	$R_d := Op2$
<b>MRC</b>	Скопировать регистр сопроцессора в регистр CPU	$R_n := cR_n \{<op>cR_m\}$
<b>MRS</b>	Переместить регистр статуса/флагов PSR в регистр $R_n$	$R_n := PSR$
<b>MSR</b>	Загрузить в PSR статус/флаги указанный регистр	$PSR := R_m$
<b>MUL</b>	Умножение	$R_d := R_m * R_s$
<b>MVN</b>	Загрузить регистр отрицательной константой	$R_d := 0xFFFFFFFF \text{ EOR } Op2$
<b>ORR</b>	Логическое ИЛИ	$R_d := R_n \text{ OR } Op2$
<b>RSB</b>	Обратное вычитание	$R_d := Op2 - R_n$
<b>RSC</b>	Обратное вычитание с	$R_d := Op2 - R_n - 1 +$

	переносом	Перенос
<b>SBC</b>	Вычитание с переносом	$Rd := Rn - Op2 - 1 +$ Перенос
<b>STC</b>	Сохранить регистр сопроцессора в памяти	адрес := CRn
<b>STM</b>	Сохранить сразу несколько регистров	Манипуляции со стеком (Push)
<b>STR</b>	Сохранить регистр в памяти	<адрес> := Rd
<b>SUB</b>	Вычитание	$Rd := Rn - Op2$
<b>SWI</b>	Программное прерывание	Вызывается операционной системой
<b>SWP</b>	Обменять местами содержимое регистра и памяти	$Rd := [Rn], [Rn] := Rm$
<b>TEQ</b>	Побитовая проверка на равенство	CPSR флаги := Rn EOR Op2
<b>TST</b>	Проверка битов	CPSR флаги := Rn AND Op2