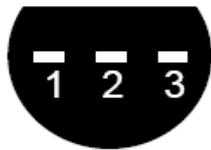
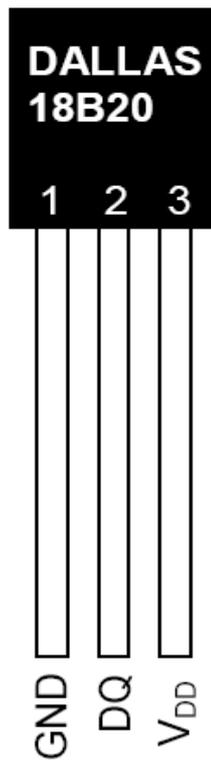
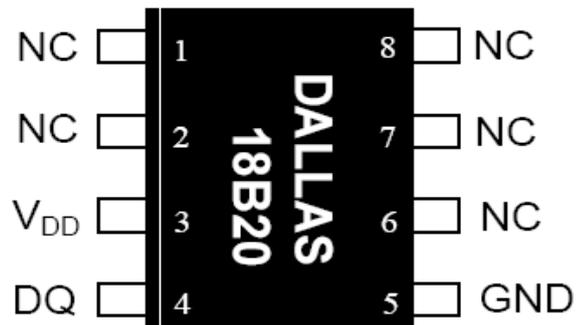


PIN ASSIGNMENT

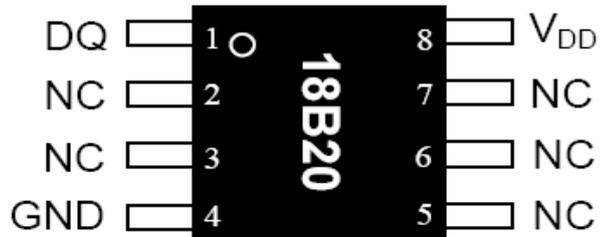


(BOTTOM VIEW)

TO-92
(DS18B20)



8-Pin 150mil SO
(DS18B20Z)



8-Pin μSOP
(DS18B20U)

Описание.

DS18B20 цифровой термометр с программируемым разрешением, от 9 до 12-bit, которое может сохраняться в EEPROM памяти прибора. DS18B20 обменивается данными по 1-Wire шине и при этом может быть как единственным устройством на линии так и работать в группе. Все процессы на шине управляются центральным микропроцессором.

Диапазон измерений от -55°C до $+125^{\circ}\text{C}$ и точностью 0.5°C в диапазоне от -10°C до $+85^{\circ}\text{C}$. В дополнение, DS18B20 может питаться напряжением линии данных ("parasite power"), при отсутствии внешнего источника напряжения.

Каждый DS18B20 имеет уникальный 64-битный последовательный код, который позволяет, общаться с множеством датчиков DS18B20 установленных на одной шине. Такой принцип позволяет использовать один микропроцессор, чтобы контролировать множество датчиков DS18B20, распределенных по большому участку. Приложения, которые могут извлечь выгоду из этой особенности, включают системы контроля температуры в зданиях, и оборудовании или машинах, а так же контроль и управление температурными процессами.

Назначение выводов Таблице 1

SO*	SOP*	TO-92	СИМВОЛ	ОПИСАНИЕ
5	4	1	GND	Общий.
4	1	2	DQ	Вывод данных ввода/вывода (Input/Output pin). Open-drain 1-Wire interface pin. По этой линии подается питание в режиме работы с паразитным питанием.
3	8	3	VDD	VDD Вывод питания. <i>Для режима работы с паразитным питанием VDD необходимо соединить с общим проводом.</i>

*Все остальные выводы должны оставаться не подключенными.

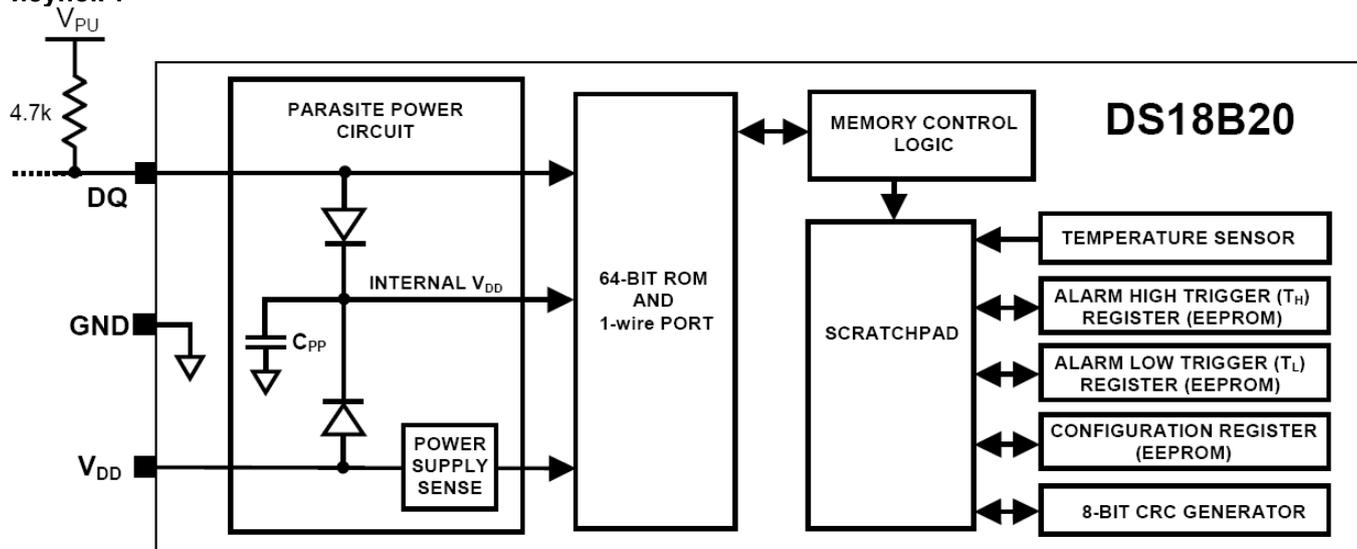
Краткий обзор.

Иллюстрация 1 показывает блок-схему DS18B20, и описания выводов даются в Таблице 1. 64-битовый ROM запоминает уникальный последовательный код прибора. Оперативная память содержит 2-байтовый температурный регистр, который хранит значение температуры по окончанию температурного преобразования. Два однобайтовых регистра температуры контроля температуры (триггерной схемы TH и TL), и к регистру конфигурации. Регистр конфигурации позволяет пользователю устанавливать разрешающую способность цифрового преобразователя температуры к 9, 10, 11, или 12 битам, это и влияет на время конвертирования температуры. TH, TL и регистры конфигурации энергонезависимы (EEPROM), таким образом они сохраняют данные, когда прибор - выключен.

DS18B20 использует исключительно 1-Wire протокол – при этом формируется соединение, которое осуществляет коммуникацию на шине, используя всего один управляющий сигнал. Шина должна быть подключена к источнику питания через подтягивающий резистор, так как все устройства связаны с шиной, используют соединение через Z-состояния или вход открытого стока. Используя эту шину микропроцессор (устройство управления) идентифицирует и обращается к датчикам температуры, используя 64-битовый код прибора. Поскольку каждый прибор имеет уникальный код, число приборов, к которым можно обратиться на одной шине, фактически неограниченно.

Другая особенность DS18B20 - способность работать без внешнего питания. Эта возможность предоставляется через подтягивающий резистор. Высокий сигнал шины заряжает внутренний конденсатор (C_{PP}), который питает прибор, когда на шине низкий уровень. Этот метод носит название «Паразитное питание». При этом максимальная измеряемая температура составляет $+100^{\circ}\text{C}$. Для расширения диапазона температур до $+125^{\circ}\text{C}$ необходимо использовать внешнее питание.

Рисунок 1



Режим – конвертации температуры

Основные функциональные возможности DS18B20 - его температурный преобразователь. Разрешающая способность температурного преобразователя может быть изменена пользователем и составляет 9, 10, 11, или 12 битов, соответствуя приращениям (дискретности измерения температуры) 0.5 °C, 0.25°C, 0.125°C, и 0.0625°C, соответственно. Разрешающая способность по умолчанию установлена 12-бит. В исходном состоянии DS18B20 находится в состоянии покоя (в неактивном состоянии). Чтобы начать температурное измерение и преобразование, ведущий должен подать команду начала конвертирования температуры [0x44]. После конвертирования, полученные данные запоминаются в 2-байтовом регистре температуры в оперативной памяти, и DS18B20 возвращается к неактивному состоянию. Если DS18B20 включен с внешним питанием, ведущий может контролировать конвертирование температуры (после команды [0x44]) по состоянию шины. **DS18B20 будет формировать (ответ на слот времени чтения от устройства управления) логический «0» когда происходит температурное преобразование. И логическую «1», когда конвертирование выполнено.** Если DS18B20 включен с паразитным питанием, эта технология уведомления не может быть использована, так как шину нужно подать высокий уровень (напряжение питания) в течение всего времени температурного преобразования. В этом случае устройство управления должно самостоятельно контролировать время конвертирования.

Выходные температурные данные DS18B20 калиброваны в градусах Цельсия. Температурные данные запоминаются как 16-битовое число со знаком (см. рис. 2). Биты признака (S) указывают, является ли температура положительная или отрицательная: для положительных $S = 0$, а для отрицательных чисел $S = 1$. Если DS18B20 будет настроен для конвертирования 12-битной разрешающей способности, то все биты в температурном регистре будут содержать действительные данные. Для 11-битной разрешающей способности, бит 0 неопределен. Для 10-битной разрешающей способности, биты 1 и 0 неопределены, и для 9-битной разрешающей способности, биты 2, 1 и 0 неопределены.

Таблица 2 дает примеры данных цифрового выхода и соответствующей температуры, для 12-битной разрешающей способности.

Формат регистра температуры рис. 2

	bit 7	bit 6	bit 5	bit 4	bit 3	bit 2	bit 1	bit 0
LS Byte	2^3	2^2	2^1	2^0	2^{-1}	2^{-2}	2^{-3}	2^{-4}
	bit 15	bit 14	bit 13	bit 12	bit 11	bit 10	bit 9	bit 8
MS Byte	S	S	S	S	S	2^6	2^5	2^4

TEMPERATURE/DATA RELATIONSHIP Таблица 2

Температура	Цифровой выход (двоичный)	Цифровой выход (Hex)
+125°C	0000 0111 1101 0000	07D0h
+85°C*	0000 0101 0101 0000	0550h
+25.0625°C	0000 0001 1001 0001	0191h
+10.125°C	0000 0000 1010 0010	00A2h
+0.5°C	0000 0000 0000 1000	0008h
0°C	0000 0000 0000 0000	0000h
-0.5°C	1111 1111 1111 1000	FFF8h
-10.125°C	1111 1111 0101 1110	FF5Eh
-25.0625°C	1111 1110 0110 1111	FE6Fh
-55°C	1111 1100 1001 0000	FC90h

*при подаче питания в температурный регистр записано число +85°C

Операция — передача сигналов аварии

После того, как DS18B20 выполнит температурное преобразование, температурное значение - сравнивается со значением, записанным в регистры TH и TL (определенные пользователем, см. рис. 3).

Бит признака (S) указывает, положительное или отрицательное значение: для положительных чисел S = 0 и для отрицательного числа S = 1. Регистры TH и TL энергонезависимы (EEPROM), таким образом, они сохраняют данные, когда устройство обесточено. К TH и TL можно обратиться через байты 2 и 3 согласно карте памяти, как объяснено в разделе ПАМЯТИ этой спецификации.

Формат регистров TH и TL рис. 3

bit 7	bit 6	bit 5	bit 4	bit 3	bit 2	bit 1	bit 0
S	2^6	2^5	2^5	2^5	2^2	2^1	2^0

Для сравнения используются только биты 4-11 из регистра температуры (целое значение температуры).

Если измеренная температура ниже или равна TL или выше или равна TH, формируется условие Аварии, и устанавливается флаг Аварии в DS18B20. Этот флаг обновляется после каждого температурного преобразования; поэтому, если условие Аварии пропадет, то флаг будет сброшен после следующего температурного преобразования.

Главное устройство может проверить условие Аварии всех DS18B20 на шине, подавая команду **Поиск Аварии [ECh]**. Любой DS18B20 с установленным флагом Аварии ответит на эту команду, таким образом главное устройство точно может определить, какие DS18B20 находятся в состоянии Аварии. Если изменены значение регистров TH или TL, то необходимо запустить новое температурное преобразование, чтобы выполнилось проверка условий контроля температуры, заданное в регистрах TH или TL.

Питание DS18B20

DS18B20 может быть включен с внешним питанием VDD, или он может работать в режиме «паразитного питания», которое позволяет DS18B20 функционировать без питания на выводе VDD. Паразитное питание очень полезно для приложений, которые требуют отдаленного температурного считывания, или это ограничение связано со старыми линиями коммуникаций, где уже проложено только два провода. Рис. 4 показывает схему подключения DS18B20 с паразитным питанием, во время конвертирования и формирования импульсов высокого уровня через транзистор на шину данных подается питание V_{PU} . Это напряжение сохраняется на конденсаторе паразитного питания (CPP), чтобы обеспечить питание устройства, когда на шине данных низкий уровень. Чтобы DS18B20 использовать в режиме паразитного питания, вывод VDD должен быть подключен к выводу GND.

В режиме паразитного питания, шина 1-Wire и CPP должны обеспечить достаточный ток для всех функций DS18B20. Требования к напряжению по постоянному току смотрите в разделе ЭЛЕКТРИЧЕСКИЕ ХАРАКТЕРИСТИКИ.

Когда DS18B20 выполняет температурные преобразования или копирует данные с ОЗУ в память EEPROM, может потреблять ток до 1.5 mA. Этот ток может вызвать недопустимое снижение напряжения на шине питаемого через резистор. Чтобы гарантировать, что DS18B20 имеет достаточный ток питания, необходимо обеспечить высокоточное питание на шине каждый раз, когда идет температурные преобразование или выполняется операция записи данных в EEPROM. Это может быть достигнуто при использовании MOSFET транзистора, чтобы запитать шину непосредственно V_{PU} как это показано на рис. 4.

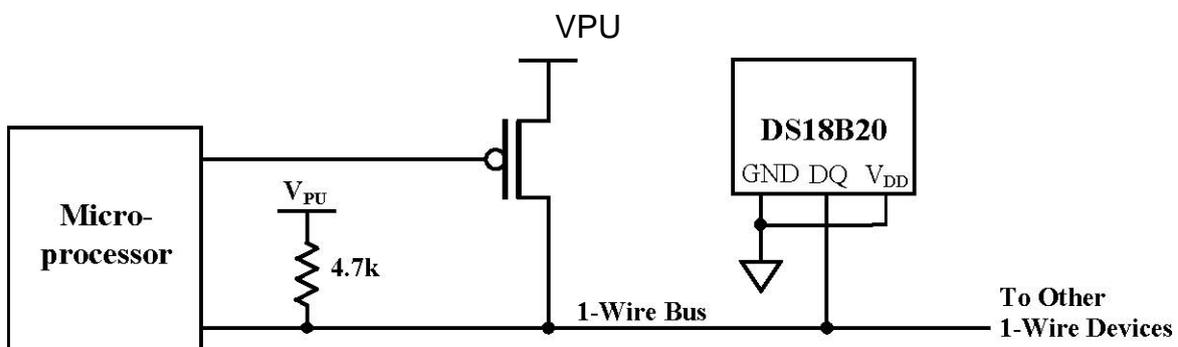
Шина 1-Wire должна быть переключена в высокоточное питание в пределах 10 мкс (максимум) после команды конвертирования температуры Convert T [44h] или команды Copy Scratchpad [48h] (копирования данных в EEPROM). Шина должна быть переключена в высокоточное питание на время преобразования (t_{conv}) или передачи данных ($t_{wr} = 10ms$). Никакие операции на шине не должны выполняться, когда включен высокоточный pullup.

DS18B20 может также быть запитан обычным методом, соединением внешнего электропитания к выводу VDD, как показано в рис. 5. Преимущество этого метода состоит в том, что нет необходимости в использовании MOSFET транзистора. А на шине могут передаваться данные в течение времени температурного преобразования.

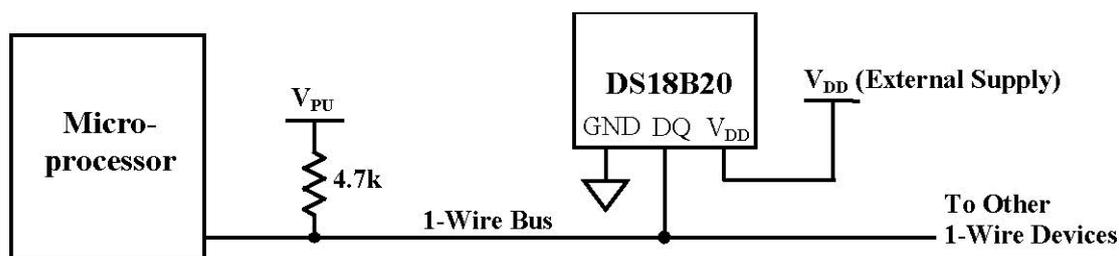
Использование паразитного питания не рекомендуется для температур свыше $+100^{\circ}C$, так как DS18B20 может не быть в состоянии выполнять конвертирование температуры и связь из-за более высокого тока утечки, который может быть при высокой температуре. Для приложений, для которых такие температуры являются вероятными, настоятельно рекомендуется, чтобы DS18B20, был запитан внешним питанием.

В некоторых ситуациях, может возникнуть необходимость в определении состояния режима питания, которое использует датчик температуры, для необходимости использования управления питанием внешним транзистором для выполнения температурных преобразований. Для получения информации микропроцессор должен выдать команды Skip ROM [CCh] (Пропуск ROM), сопровождаемая командой Чтение Электропитания (Read Power Supply) [B4h], сопровождаемой «слотом времени чтения». В течение чтения слота времени, DS18B20s с паразитным питанием *установит шину в ноль*, а DS18B20s с внешним питанием оставят *шину в состоянии единицы*.

Подключение DS18B20 в режиме паразитного питания рис 4.



Подключение DS18B20 в режиме внешнего питания рис 5.



64-BIT код датчика

Каждый DS18B20 содержит уникальный 64-битовый код (см. рис. 6), сохраненный в ROM. Младшие 8 битов кода ROM содержат код семейства 1-Wire проводом DS18B20's: 28h. Следующие 48 битов, содержат уникальный серийный номер. Старшие 8 битов содержат циклический контроль избыточности (CRC) байт, который вычислен от первых 56 битов кода ROM. Детализированное объяснение битов циклического контроля избыточности обеспечивается в разделе GENERATION циклического контроля избыточности. 64-битовый код ROM и связанная функция ROM управляют логикой, позволяют DS18B20 работать как 1-Wire устройство, используя протокол, детализированный в разделе 1-WIRE BUS SYSTEM этой таблицы данных.

64-BIT LASERED ROM CODE рис. 6

8-BIT CRC		48-BIT SERIAL NUMBER		8-BIT FAMILY CODE (28h)	
MSB	LSB	MSB	LSB	MSB	LSB

ПАМЯТЬ

Память DS18B20's организована, как показано на рис. 7. Память состоит из оперативной SRAM памяти и энергонезависимой памяти EEPROM. Первые два регистра это регистры конвертора температуры, далее идут регистры Аварии верхнего и нижнего предела (TH and TL) и регистр конфигурации. Обратите внимания, что, если функция Аварии DS18B20 не используется, то регистры TH and TL могут ячейками универсальной памяти. Все команды памяти описаны подробно в разделе FUNCTION COMMANDS DS18B20.

Байт 0 и байт 1 из ОЗУ содержит младший и старший бит температурного регистра, соответственно. Эти байты только для чтения. Байты 2 и 3 обеспечивают доступ к регистрам TH and TL. Байт 4 содержит данные регистра конфигурации, которые объясняются подробно в разделе РЕГИСТРА КОНФИГУРАЦИИ (CONFIGURATION REGISTER) этой таблицы данных. Байты 5, 6, и 7 зарезервированы для внутреннего использования устройством и запись в эти регистры невозможна; при чтении эти байты возвратят «1» во всех разрядах.

8 Байт ОЗУ только для чтения и содержат циклический контроль избыточности (CRC) код, вычисленный для байтов 0 - 7 ОЗУ. DS18B20 генерирует циклический контроль избыточности, используя метод, описанный в разделе генерация циклического контроля избыточности.

Для записи данных в байты 2, 3, и 4 ОЗУ используем команду Write Scratchpad [4Eh]; данные должны быть переданы к DS18B20, начиная с байта 2. Чтобы проверить корректность записи данных, необходимо выполнить чтение (используя команду чтения Read Scratchpad [BEh]) после того, как данные будут записаны. Обратите внимание, что при чтении данные DS18B20 начинает передавать с 0 байта. Чтобы сохранить TH, TL и данные регистра конфигурации в EEPROM, устройство управление должно выдать команду Copy Scratchpad [48h].

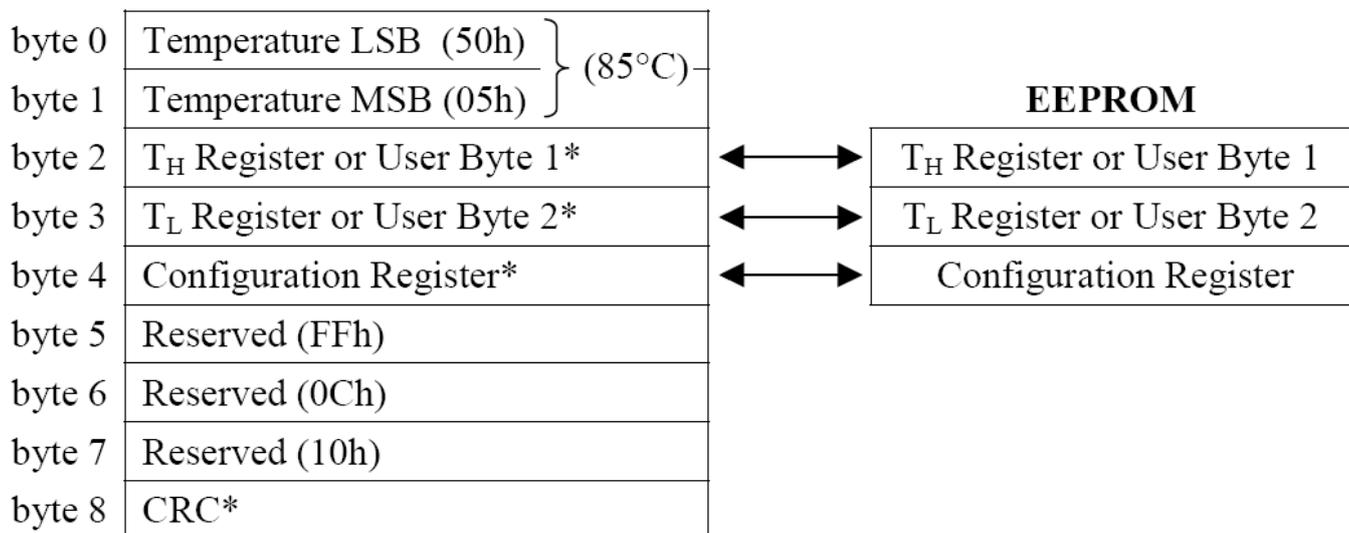
Данные, сохраненные в регистрах EEPROM, при включении питания перезагружаются в ОЗУ.

Данные могут быть перезагружены из EEPROM в ОЗУ в любое время командой Recall E² [B8h].

Устройство управления может контролировать операцию Recall E² [B8h] (процесс вызова данных из EEPROM в ОЗУ) путем выдачи синхроимпульса после команды и контроля состояния шины, если 0 операция перезагрузки продолжается, если 1 процесс выполнен.

DS18B20 карта памяти рис.7

SCRATCHPAD (Power-up State)



*Состояние после включения питания зависит от значений, сохраненного в EEPROM

Регистр конфигурации

Байт 4 памяти содержит регистр конфигурации, который организован, как иллюстрировано на рис. 8. Пользователь может настроить конверсионную разрешающую способность DS18B20, используя биты R0 и R1 в этом регистре, как показано в Таблице 3. Значение по умолчанию включения питания этих битов - R0 = 1 и R1 = 1 (12-битовая разрешающая способность). Обратите внимание, что есть прямая зависимость между разрешающей способностью и конверсионным временем. Бит 7 и биты от 0 до 4 в регистре конфигурации зарезервированы для внутреннего использования устройством и не могут быть изменены или использованы пользователем, при чтении эти биты возвращают «1».

Регистр конфигурации рис. 8

bit 7	bit 6	bit 5	bit 4	bit 3	bit 2	bit 1	bit 0
0	R1	R0	1	1	1	1	1

КОНФИГУРАЦИЯ РАЗРЕШАЮЩЕЙ СПОСОБНОСТИ ТЕРМОМЕТРА Таблица 3

R1	R0	Разрешение	Максимальное время конвертирования	
0	0	9-bit	93.75 ms	(tCONV/8)
0	1	10-bit	187.5 ms	(tCONV/4)
1	0	11-bit	375 ms	(tCONV/2)
1	1	12-bit	750 ms	(tCONV)

СИСТЕМА ШИНЫ С 1 ПРОВОДОМ.

Система шины 1-Wire использует одно главное устройство управления, чтобы управлять одним или более подчиненными устройствами. DS18B20 всегда используется как подчиненное устройство. Когда есть только одно подчиненное устройство на шине, система упоминается как "единственное снижение" система; система - "мультиснижение", если на шине присутствуют несколько подчиненных устройств.

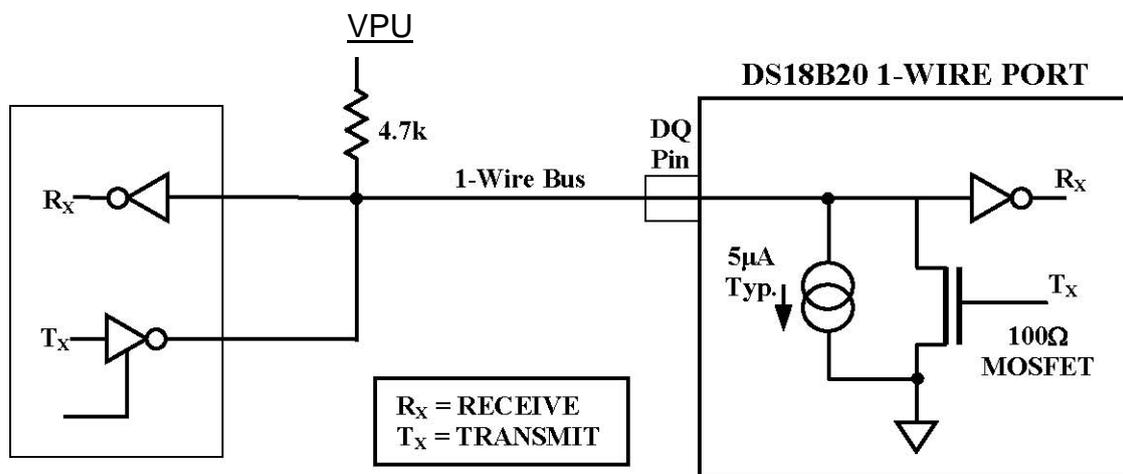
Все данные и команды передаются младшим битом в перед. Следующее описание шины 1-Wire разделено на три темы: аппаратные средства и конфигурация, операционная последовательность, и сообщающий 1 провод (сообщают о типах и рассчитывающий).

КОНФИГУРАЦИЯ АППАРАТНЫХ СРЕДСТВ

Шина 1-Wire проводом имеет по определению только единственную линию данных. Каждое устройство (управляющее или подчиненное), используют интерфейсы к шине данных через устройства с открытым коллектором или порт с тремя состояниями. Это позволяет каждому устройству "выпускать" линию данных, когда устройство не передает данные, таким образом шина доступна для использования другим устройством. Порт 1-Wire проводом DS18B20 (способный к глубокой вытяжке вывод) - открытая утечка с внутренней схемой, эквивалентной, которому показывают в рис. 10.

Шина 1-Wire проводом требует внешнего подтягивающего резистора приблизительно 5 кБ; таким образом, неактивное состояние для 1-Wire шины логическая единица. Если по какой-нибудь причине обмен данными должен быть приостановлен, шину НУЖНО оставить в неактивном состоянии. Восстановления питания происходит между передачей битов, когда шина находится в высоком состоянии. Если шина будет переведена в низкое состояние на время более чем 480 мкс, то все компоненты на шине будут сброшены (инициализированы).

Конфигурация шины рис. 10



Последовательность операций

Последовательность операций для обращения к DS18B20:

Шаг 1. Инициализация

Шаг 2. Команда ROM (сопровождается любым требуемым обменом данными)

Шаг 3. Функциональная Команда DS18B20 (сопровождается любым требуемым обменом данными)

Очень важно следовать за этой последовательностью каждый раз, когда обращаются к DS18B20, поскольку DS18B20 не будет «отвечать», если любые шаги в последовательности отсутствуют или не в порядке.

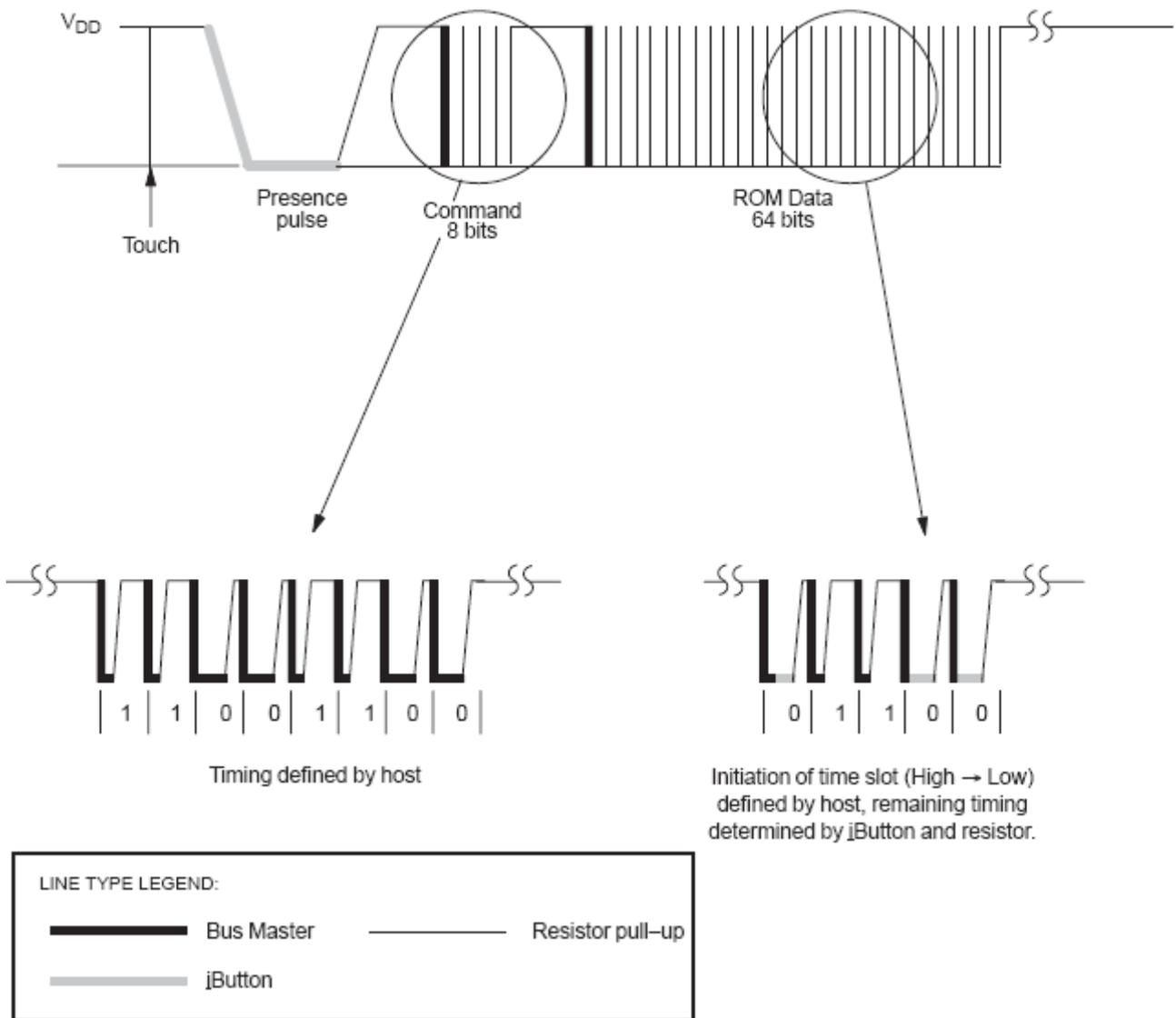
Исключения из этого правила составляют команды – Поиск ROM [F0h] и Поиск Аварии [ECh].

После подачи любой из этих команд, контроллер управления (управляемая программа) должен вернуться к **Шагу 1** в последовательности операций обращения.

READ ROM [33h]

Эта команда может только использоваться, когда есть одно подчиненное устройство на шине. Эта команда позволяет устройству управления шиной читать ROM подчиненного устройства (код 64 бита), не используя процедуру Поиска ROM. Если эта команда используется там, где больше чем одно подчиненное устройство на шине, произойдет конфликт на уровне данных, так как все подчиненные устройства сделают попытку ответить в одно и то же время.

EXAMPLE READ ROM Figure 1-7



MATCH ROM [55h] Соответствие ROM [55h]

Команда соответствия ROM, сопровождаемая последовательностью кода ROM на 64 бита позволяет устройству управления шиной обращаться к определенному подчиненному устройству на шине. Только подчиненное устройство, которое точно соответствует 64 битам последовательности кода ROM, ответит на функциональную команду, выпущенную главным устройством. Все другие подчиненные устройства на шине будут ждать импульса сброса.

SKIP ROM [CCh] Пропуск ROM [CCh]

Главное устройство может использовать эту команду, чтобы обратиться ко всем устройствам на шине одновременно. Например, главное устройство может заставить, чтобы все DS18B20 (датчики температуры) на шине, начали одновременно температурные преобразования. Для этого необходимо выдать на шину команду Пропуска ROM [CCh] сопровождаемую командой Температурного преобразования [44h].

Обратите внимание, что команда ЧТЕНИЕ ПАМЯТИ [BEh] может следовать за командой Пропуска ROM, только если на шине присутствует одно подчиненное устройство. Команда Пропуска ROM, сопровождаемая командой ЧТЕНИЕ ПАМЯТИ вызовет конфликт на уровне данных на шине, если на шине более одного подчиненного устройства, так как все устройства будут пытаться одновременно передавать данные.

ALARM SEARCH [ECh] Поиск Тревоги [ECh] (состояние Тревога)

Операция этой команды идентична операции команды Поиска ROM за исключением того, что только DS18B20 (датчики температуры) с установленным флажком аварии ответят. Эта команда позволяет главному устройству определять, какие DS18B20-сы испытали сигнальное состояние в течение недавнего температурного преобразования. После каждого цикла Поиска **Тревоги** (то есть, команда Alarm Search, сопровождаемая обменом данных), устройство управления шиной должно возвратиться к Шагу 1 (Инициализация) в операционной последовательности.

ФУНКЦИОНАЛЬНЫЕ КОМАНДЫ - DS18B20

После того, как устройство управления шиной обработало команду ROM, чтобы обратиться к DS18B20, с которым оно желает связаться, устройство управления может формировать одну из команд функции DS18B20. Эти команды позволяют выполнить функции записи или чтения оперативной памяти DS18B20, инициализировать температурные преобразования или определить режим электропитания.

Функциональные команды DS18B20 описанные ниже, сведены в Таблицу 4 и проиллюстрированы на блок-схеме, Рисунок 12.

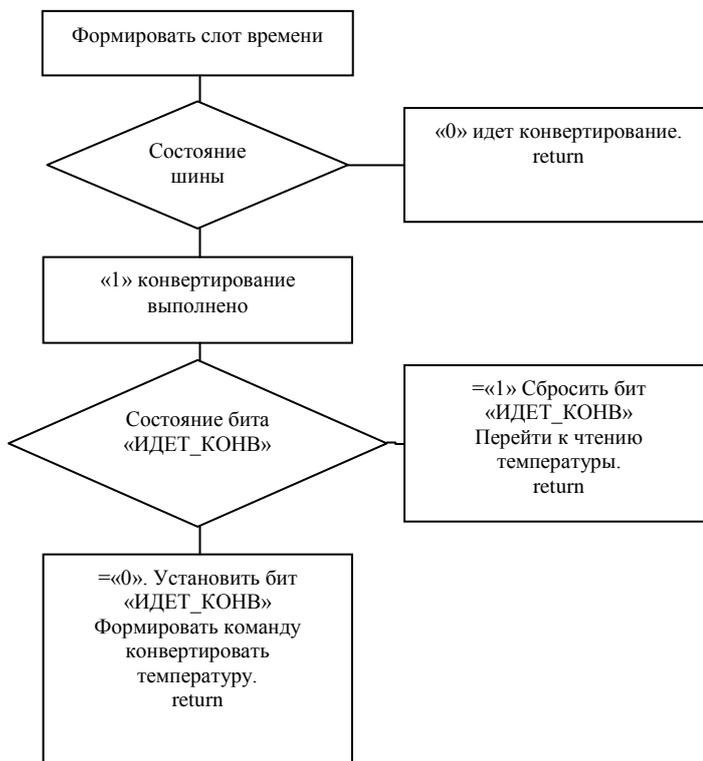
Конвертировать температуру [44h]

Эта команда начинает единственное температурное преобразование. После окончания преобразования данные сохраняются в 2-байтовом температурном регистре в оперативной памяти, а DS18B20 **возвращается в неактивное состояние** с низким энергопотреблением. Если устройство используется в режиме паразитного питания, то в пределах не позже 10 мкс (максимальный) после подачи команды устройство управления должно установить высокий уровень на шине на время продолжительности преобразования (tconv).

Если DS18B20 **питается от внешнего источника питания**, главное устройство может считывать состояние шины после команды Конвертирования температуры [44h]. Если на шине логический «Ноль» - это значит, что DS18B20 выполняет температурное преобразование. Если на шине логическая «Единица» – это значит, что преобразование окончено и можно, считывать данные.

В режиме использования паразитного питания эта методика уведомления не может использоваться, так как шина должна быть в высоком состоянии в течение всего цикла преобразования температуры.

Обратите внимание, что методика контроля времени преобразования по состоянию шины состоит в том, что после команды конвертирования температуры устройство управления должно посылать на шину слот времени и контролировать бит состояния который выдает DS18B20. Если DS18B20 отвечает нулем, то конвертирование идет, если 1 – конвертирование выполнено и можно считывать температуру.



Пример программы для PIC16 (для работы с одним устройством на линии)

```
=====
; чтение температуры из DS18B20
celsio
;
;=====
; измерение температуры
    call    DOUT_LOW    ; слот чтения для контроля
    call    DOUT_HIGH   ; окончания конвертирования
    btfss   DALLAS      ;
    return  ;
    btfsc   CON         ;
    goto    ctenie     ;
    call    RESET_DALLAS ;
    btfsc   ERROR_D     ;
    return  ; датчик неисправен прервать конвертирование температуры
;=====
    movlw  H'CC'        ; формировать команду Пропустить ROM
    call   DSEND        ;
    movlw  H'44'        ; формировать команду Конвертировать температуру
    call   DSEND        ;
;=====
    bsf    CON          ; идет конвертирование
    return ;
;=====
ctenie
    bcf    CON          ; чтение температуры
                    ; конвертирование выполнено
;=====
    call   RESET_DALLAS ;
    btfsc  ERROR_D     ;
    return ; датчик неисправен прервать чтение температуры
    movlw H'CC'        ; послать команду Пропустить ROM
    call   DSEND        ;
    movlw H'BE'        ; послать команду чтения памяти
    call   DSEND        ;
    call   DRECEIVE     ; читать 1 байт
    movf  COM_REG,W    ;
    movwf TEMP_LO      ;
    call   DRECEIVE     ; читать 2 байт
    movf  COM_REG,W    ;
    movwf TEMP_HI     ;
    return ;
```

Запись в память [4Eh]

Эта команда позволяет устройству управления записывать 3 байта данных в память DS18B20.

Первый байт данных записывается в регистр (ТН), второй байт записывается в регистр (ТL), и третий байт записывается в регистр конфигурации.

Данные должны быть переданы наименьшим значащим битом вперед.

Для датчиков температуры с паразитным питанием все три байта ДОЛЖНЫ быть записаны командой КОПИРОВАНИЕ ОЗУ В ПЗУ [48h] прежде, чем устройством управления будет сгенерирован импульс сброса, иначе данные будут потеряны.

Чтение памяти [BEh]

Эта команда позволяет Устройство управления читать содержание ПАМЯТИ. Передача данных начинается с наименьшего значащего бита байта 0 и продолжается до 9-ого байта (байт 8 - циклический контроль избыточности). Устройство управления может выполнить сброс, чтобы закончить чтение в любое время, если необходимо только часть данных.

Копирование ОЗУ В ПЗУ [48h]

Эта команда копирует содержание регистров (TH, TL) и регистра конфигурации (байты 2, 3 и 4) в ПЗУ.

Если устройство используется в режиме паразитного питания, то в пределах не позднее 10 (максимально) после подачи этой команды устройство управление должно установить высокий уровень на шине и поддерживать его в течении не менее 10ms.

Повторная загрузка [B8h]

Эта команда повторно загружает значения регистров (TH, TL) и данные в регистр конфигурации с ПЗУ и размещает данные в байты 2, 3, и 4, соответственно, в памяти. Главное устройство может контролировать процесс загрузки ОЗУ из ПЗУ считывая состояние шины после команды ПОВТОРНАЯ ЗАГРУЗКА. Если на шине логический «ноль» - это значит идет операция перезагрузки, если логическая «1» Операция выполнена.

Операция ПОВТОРНАЯ ЗАГРУЗКА [B8h] выполняется автоматически при включении питания, данные доступны сразу после включения питания.

Вид электропитания датчика [B4h]

Главное устройство генерирует эту команду, чтобы определить используют DS18B20s на шине паразитное питание. Если после подачи команды на шине присутствует логический «ноль» - это значит, что DS18B20 использует паразитное питание. Иначе DS18B20 использует внешнее питание (логическая единица). Обратите внимание после подачи команды опроса необходимо сформировать слот времени после которого DS18B20 выставит на шину бит состояния который можно сосчитать в течении этого слота времени.

С.2. Краткий обзор Команды

Устройства iButtons могут работать как автономно на шине, так и поддерживают следующие Сетевые Команды на основе ROM:

- Чтение ROM [33h] (*Read*)
- Пропуск ROM [CCh] (*Skip*)
- Соответствие ROM [55h] (*Match*)
- Поиск ROM [F0h] (*Search*)

После выполнения любой команды ROM, устройства достигает уровня Транспорта (способно передавать свои данные памяти).

Чтение ROM [33h] (*Read*) используется, чтобы прочесть ROM память устройства, если на шине оно только одно. После посылки этой команды Главное устройство должен генерировать 64 слота времени считывания. iButton пошлет содержимое его ROM памяти младшим битом вперед, начиная с кода семейства, сопровождаемого серийным номером и байтом циклического контроля избыточности.

Если на шине несколько iButtons устройств, то для чтения ROM памяти необходимо воспользоваться командой **Поиск ROM [F0h] (*Search*)**, чтобы определить содержание ROM памяти устройств прежде, чем к ним можно будет обратиться.

Если содержание ROM памяти не представляет интерес, потому что на шине только одно iButton, поиск может быть пропущен, посылая команду **Пропуск ROM [CCh] (*Skip*)**. Немедленно после этой команды, устройство достигает Транспортного уровня.

Команды **Соответствие ROM [55h] (*Match*)** может использоваться, чтобы обратиться к интересующему устройству, если на шине присутствует несколько iButtons устройств.

Код ROM выполняет функцию адреса устройства, чтобы активизировать его Транспортный уровень. Тот же самый Код ROM не может активировать более 1 устройства, так как соответствие кодов ROM только

одному устройству определено при их производстве. Если два iButtons имеют то же самое серийный номер, их семейные коды будут отличны. Этим способом, исключается любой беспорядок или неопределенность.

После подачи команды **Соответствие ROM [55h] (Match)**, Главное устройство будет послано в течение следующих 64 слотов времени содержание ROM памяти требуемого устройства. Последовательность битов должна быть тем же самым, как они были получены при чтении ROM, то есть, младшим битом вперед, начинаясь с семейного кода, сопровождаемого серийным номером и циклическим контролем избыточности. Все iButtons, ROM которого не соответствует требуемому коду, останутся в неактивном состоянии пока они получат другой Импульс Сброса.

С.3. Команда Поиск ROM [F0h] (Search)

Если Главное устройство не знает серийный номер устройства подключенного к шине, то существует возможность идентифицировать коды ROM каждого устройства подключенного к шине. Для этого необходимо использовать команду Поиск ROM **[F0h] (Search)**. Эта команда действует как команда Чтения ROM объединенная с командой Соответствия ROM.

Процесс выглядит следующим образом: После формирования главным устройством команды **Поиск ROM [F0h] (Search)** все устройства iButtons последовательно будут формировать на шине состояние «0» и «1» соответствующие их значению фактического бита ROM в течение **двух Времени** (тактов) считывания после формирования команды ROM Поиска.

Если все устройства содержат в этой позиции двоичного разряда:

- «0», чтение будет «01»;
- «1», результат будет «10»;

Если устройства содержат в этой позиции двоичного разряда и «1» и «0», чтение приведет «00» битов, указывая на конфликт.

Главное устройство в следующем (третьем такте) слоте Времени формирует разрядное значение 1 или 0, чтобы отобрать устройства, которые останутся в процессе выбора.

Все устройства у которых бит не соответствует биту сформированному главным устройством перейдут в состояние ожидания и будут находиться в нем пока они не получают Импульс Сброса. После первой стадии выбора, будут следовать 63 читающих/выбора цикла, пока, наконец, главное устройство не определит Код ROM одного подчиненного устройства и обратиться к нему.

Каждая стадия выбора состоит из двух слотов Времени считывания и один слот Времени записи. Полный процесс изучения и одновременная адресация - приблизительно три раза длина команды ROM Соответствия, но это позволяет выбрать из всех связанных устройств последовательно все коды ROM.

В приложении, где iButtons устройства подключены к одной шине, это является самым эффективным способом, чтобы определить коды все ROM подчиненных устройств. После чего главное устройство может использовать команду ROM Соответствия, чтобы обратиться к определенному устройству.

Если приложение требует постоянной идентификации и коммуникации с новыми устройствами, так как они могут подключаться и отключаться в ходе работы, то устройство управления должно будет использовать команду Поиск ROM, чтобы идентифицировать коды ROM для обращаться к каждому новому устройству.

Блок-схеме всех Команд ROM показывают в иллюстрации 5-2.

Так как логика команды ROM Поиска самый сложный процесс, следующий пример используется, чтобы иллюстрировать это шаг за шагом.

Четыре устройства установлены на шине. Их двоичное содержание ROM следующее:

устройство 1: xxxxxx10101100
устройство 2: xxxxxx01010101
устройство 3: xxxxxx10101111
устройство 4: xxxxxx10001000

для упрощения символом «x» заменены старшие биты и показаны только младшие восемь битов содержания ROM. Поиск младшего бита происходит следующим образом:

1. Главное устройство начинает последовательность инициализации
 - формирует **Импульс Сброса**.
 - iButtons отвечают формированием **импульсов Присутствия**.
2. Тогда Главное устройство формирует команду **Поиск ROM**.

3. Главное устройство читает один бит с шины. Каждое устройство ответит, помещая значение первого бита соответствующего его данным ROM. Устройства 1 и 4 поместят «0» на шину, то есть, они установят на шине низкий уровень. Устройства 2 и 3 сформируют «1» позволяя на линии оставаться в высоком уровне. Результат – «логическое И» всех устройств на линии; поэтому Главное устройство читает 0.

Главное устройство будет читать следующий бит. (С тех пор когда команда Search ROM выполняется, все устройства отвечают одновременно). Все устройства помещают на шину **дополнение первого бита** их соответствующего. Устройства 1 и 4 сформируют «1»; устройства 2 и 3 сформируют «0». Таким образом, на шине будет состояние логического «0». Главное устройство снова читает «0» при формировании дополнительного кода первого информационного разряда ROM (чтение дает «00» - *состояние разрядных конфликтов*). Это говорит Главному устройству, что есть устройства на шине содержащие в первом бите как «0», так и «1».

Если бы все устройства имели «0» в этой позиции двоичного разряда, чтение дало бы результат «01»; если бы позиция двоичного разряда содержала во всех устройства «1» результат был бы «10».

4. Главное устройство теперь решает писать «0» и формирует запись его на шину. Эта операция переводит Устройства 2 и 3 (содержащие в этом разряде «1») в пассивное состояние, оставляя только устройства 1 и 4 для участия в процессе поиска.

5. Главное устройство выполняет еще два чтения и получает «01». Это говорит, что все активные устройства имеют 0 в этой позиции двоичного разряда их ROM.

6. Главное устройство тогда пишет 0, чтобы сохранить устройства 1 и 4 активными.

7. Главное устройство выполняет два чтения и получает два «00» биты. Это снова указывает, что в этом разряде присутствуют устройства имеющие «1» и «0».

8. Главное устройство снова пишет 0. Это деактивирует устройство 1, оставляя устройство 4 как единственный активный элемент.

9. Следующие чтения до конца ROM не будут давать состояние разрядных конфликтов. Отсутствие разрядных конфликтов до конца цикла поиска говорит, что происходит чтение ROM только одного активного элемента. Прочитав следующий бит Главное устройство снова посылает этот бит, чтобы сохранить устройство активным. Как только все биты ROM устройства известны и последнее бит снова послан Главным устройством, устройство готово к принять команду Транспортного уровня (для обмена информацией).

10. Главное устройство должно изучить данные ROM других устройств.

Поэтому оно запускает следующую последовательность Поиска ROM, повторяя шаги 1 - 7.

11. **В самой старшей позиции** двоичного разряда, где Главное устройство писало «0» в первом проходе (шаг 8), оно теперь пишет «1». Это снимает выделение устройства 4, оставляя устройство 1 активным.

12. Как в шаге 9, следующие чтения до конца ROM не будут давать состояние разрядным конфликтам. Этим заканчивается второй Поиск ROM, где Главное устройство считывает содержание ROM другого устройства.

13. Главное устройство должен изучить данные ROM других устройств.

Поэтому, оно запускает следующую последовательность Поиска ROM, повторяя шаги 1 - 3.

14. Во втором проходе в наивысшей степени позиция двоичного разряда, где Главное устройство написал 0 в первом проходе (шаг 4), это теперь пишет 1. Это снимает выделение устройств 1 и 4, оставляя устройства 2 и 3 активными.

15. Главное устройство посылает два слота времени считывания и получает два 0 битов, указывая маленький конфликт.

16. Главное устройство снова решает писать 0. Это снимает выделение устройство 3, оставляя устройство 2 как единственное активное устройство.

17. Как в шаге 9, следующие чтения до конца ROM не будут показывать разрядным конфликтам. Этим заканчивается третий Поиск ROM проходит, где Главное устройство имеет изученный содержание другого ROM.

18. Главное устройство должен изучить данные ROM других устройств.

Поэтому это запускает другую последовательность Поиска ROM повторяя шаги 13 - 15.

19. В самой высокой позиции двоичного разряда, где Главное устройство написал а 0 в предыдущем проходе (ступают 16), это теперь пишет 1.

Это снимает выделение устройства 2, оставляя устройство 3 активным.

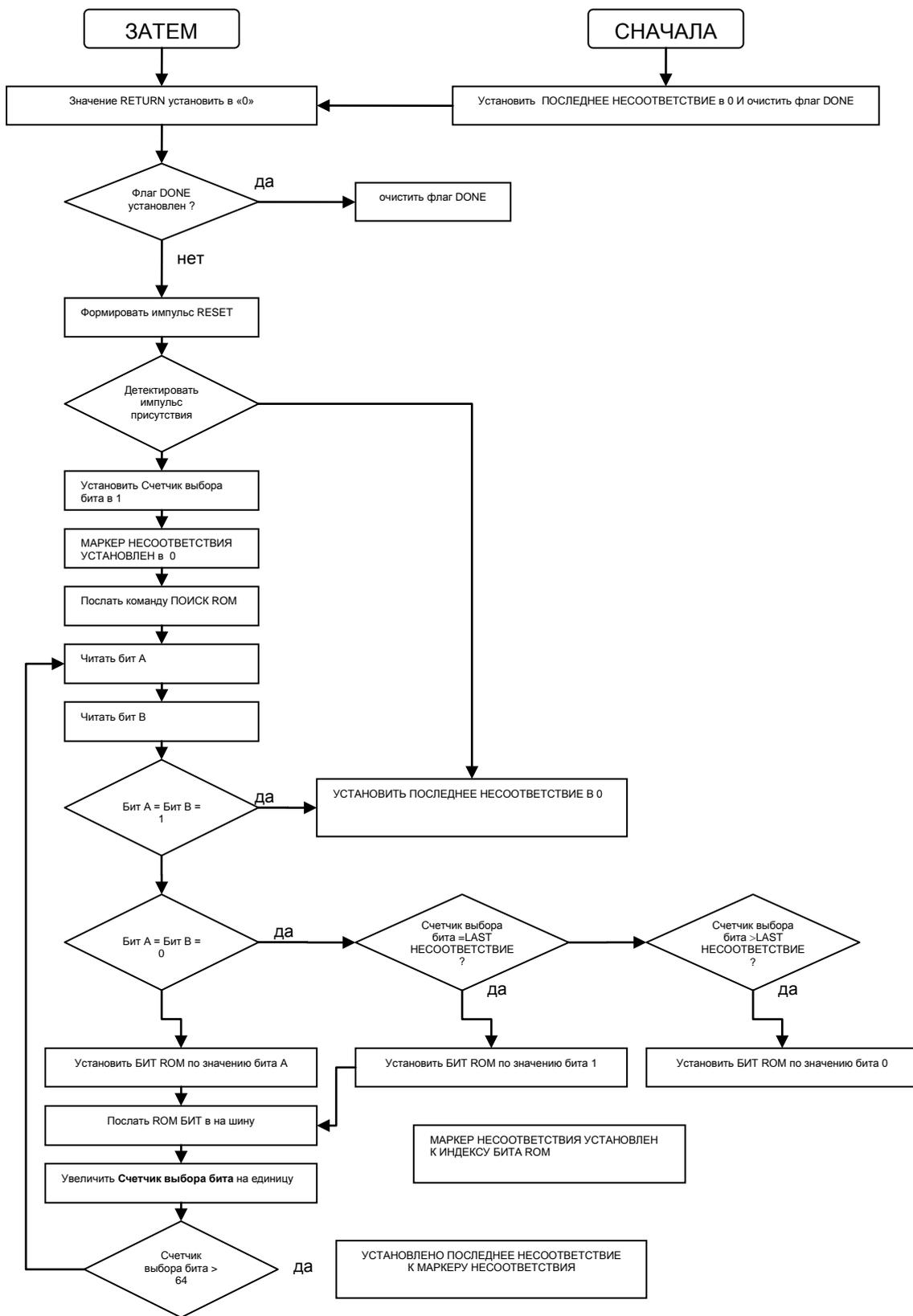
20. Как в шаге 17, следующие чтения до конца ROM не будут показывать разрядным конфликтам. Это заканчивает четвертый Поиск ROM проходит, где Главное устройство имеет изученный содержание другого ROM.

Общий принцип этого процесса поиска должен снять выделение одно устройство за другим в каждой противоречивой позиции двоичного разряда. В конце каждого процесса Поиска ROM, Главное устройство узнал содержание другого ROM. Следующий проход является тем же самым как предыдущий проход до пункта последнее решение. В этом пункте Главное устройство входит в противоположность руководство и продолжается. Если другой конфликт найден, снова 0 написан, и так далее. После обоих путей в самом высоком противоречивая позиция двоичного разряда сопровождается до конца, Главное устройство идет тот же самый путь как прежде, но решающий противоположно в более низкой противоречивой позиции двоичного разряда, и так далее, до всех Данные ROM идентифицированы.

Оптимизированная блок-схема алгоритма ROM Поиска

показанна в иллюстрации 5-3. Это число объясняет, как выполнить общий поиск ROM. Ради этого блок-схема, данные ROM накоплены в маленький массив, названный Бит ROM, с битами нумеровал 1 - 64. Установка должна называться перед любой другой функцией, чтобы инициализировать Система с 1 проводом. Звонок "в Первые" сбросы поиск к начало и идентифицирует первый код ROM, и призывает "Затем" идентифицируйте последовательные коды ROM. Ложное значение возвращенное указывает не больше кодов ROM, которые будут найдены. Время, требуемое изучать содержание одного ROM (нет считая процессорное время Главное устройство) - $960 \text{ ms} + (8+3*64) * 61 \text{ ms} = 13.16 \text{ ms}$. Таким образом возможно идентифицировать до 75 различных iButtons в секунду.

ROM COMMANDS FLOW CHART Figure 11

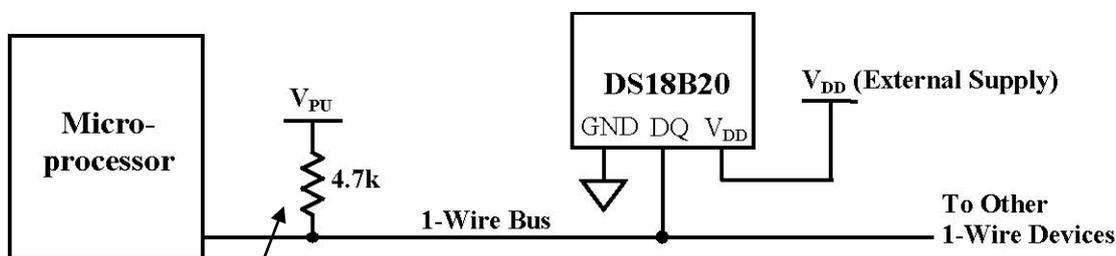


DS18B20 FUNCTION COMMAND SET Table 4

Команда	Описание	Код	Состояние шины после передачи команды	Примечания
КОМАНДА КОНВЕРТИРОВАНИЯ ТЕМПЕРАТУРЫ				
Измерение температуры Convert T	Инициализирует начало измерения температуры	44h	DS18B20 выдает на шину результат преобразования температуры. После формирования слота чтения 0 – идет конвертирование, 1 – конвертирование выполнено (или не идет)	1
КОМАНДЫ РАБОТЫ С ПАМЯТЬЮ				
Чтение памяти Read Scratchpad	Читает всю память, включая байт циклического контроля избыточности.	BEh	DS18B20 готово передать на команды чтения до 9 байт данных устройству управления.	2,3
Запись в память Write Scratchpad	Записывает три байта в регистры TH, TL и регистр конфигурации.	4Eh	Устройство управления передает 3 байта данных к DS18B20.	4
Копирование ОЗУ в ПЗУ Copy Scratchpad	Копирует значение TH, TL и регистра конфигурации с ОЗУ в ПЗУ.	48h	Нет контроля	1
Повторная загрузка Recall E2	Повторная загрузка TH, TL и регистра конфигурации с ПЗУ в ОЗУ.	B8h	DS18B20 после формирования слота чтения 0 – идет загрузка, 1 – загрузка выполнена.	
Вид электропитания Read Power Supply	Определяет тип питания DS18B20.	B4h	DS18B20 после формирования слота чтения 0 – паразитное питание, 1 – внешнее питание.	

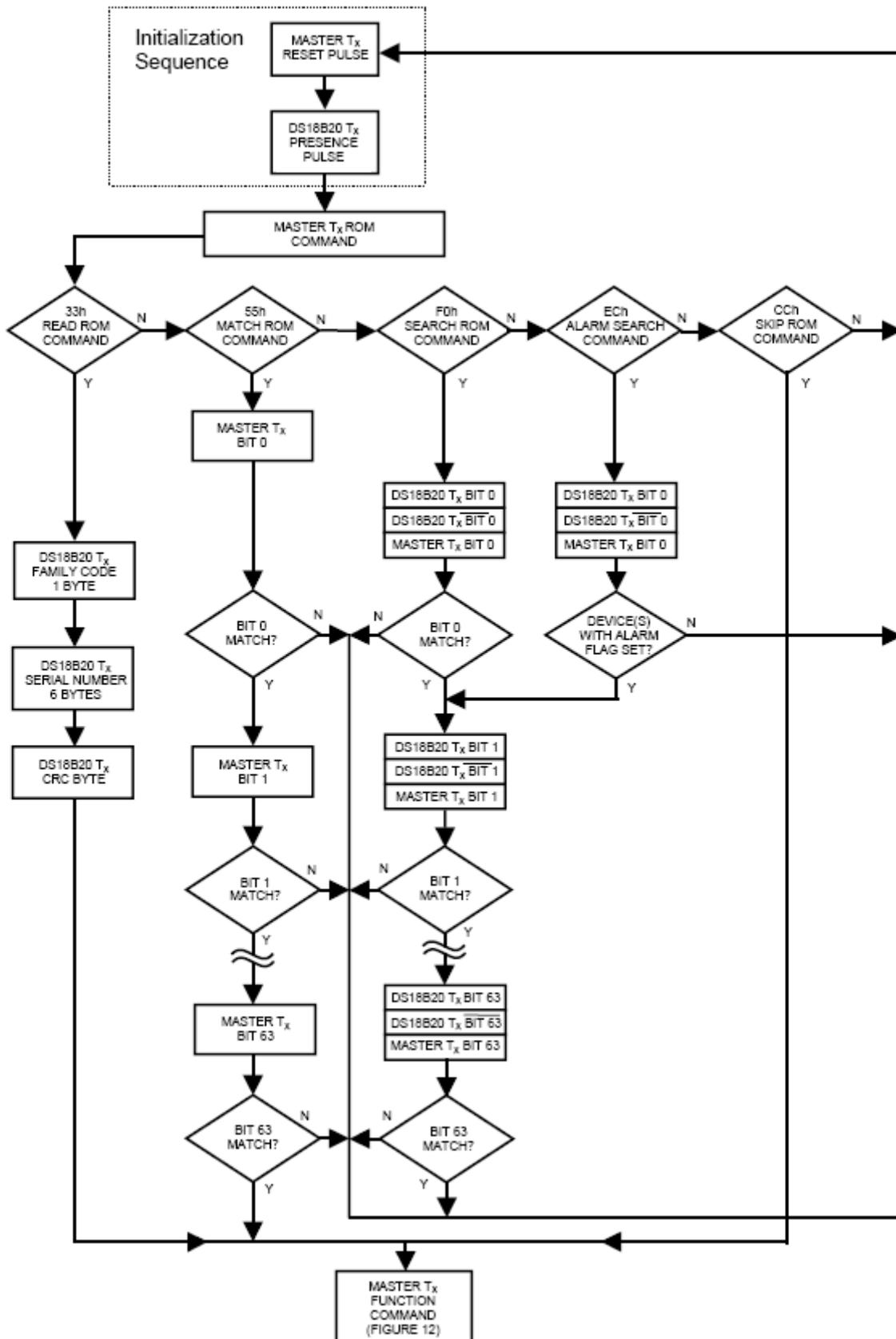
ПРИМЕЧАНИЯ:

- 1) При паразитном питании DS18B20s, Главное устройство должно выдать на шину «сильную» 1 в течение температурного преобразования и копирования ОЗУ в ПЗУ. Никакая другая операция на шине в это время не может выполняться.
- 2) Главное устройство может прервать передачу данных в любое время, импульсом сброса. Проще, говоря, прочитали любое количество байтов (битов) и все.
- 3) При чтении температуры до команды температурного преобразования читается число **85**, это число записывается в регистр температуры при подаче питания на датчик (код инициализации).
- 4) Все три байта должны быть сохранены в ПЗУ прежде, чем будет сформирован импульс сброса.



Сопротивление **резистора** надо выбирать из компромисса между сопротивлением используемого кабеля и внешними помехами. Сопротивление резистора может быть от 5,1 до 1 кОм. Для кабелей с высоким сопротивлением жил надо использовать более высокое сопротивление. А там где присутствуют промышленные помехи – выбирать более низкое сопротивление и использовать кабель с более большим сечением провода. Для телефонной лапши (4 жилы) для 100 метров необходимо резистор 3,3 кОм. Если вы применяете «витую пару» даже 2 категории длина может быть увеличена до 300 метров!!! ГАРАНТИРОВАННО. А при использовании схемы с внешним драйвером до 600.

ROM COMMANDS FLOW CHART Figure 11



1-wire signaling

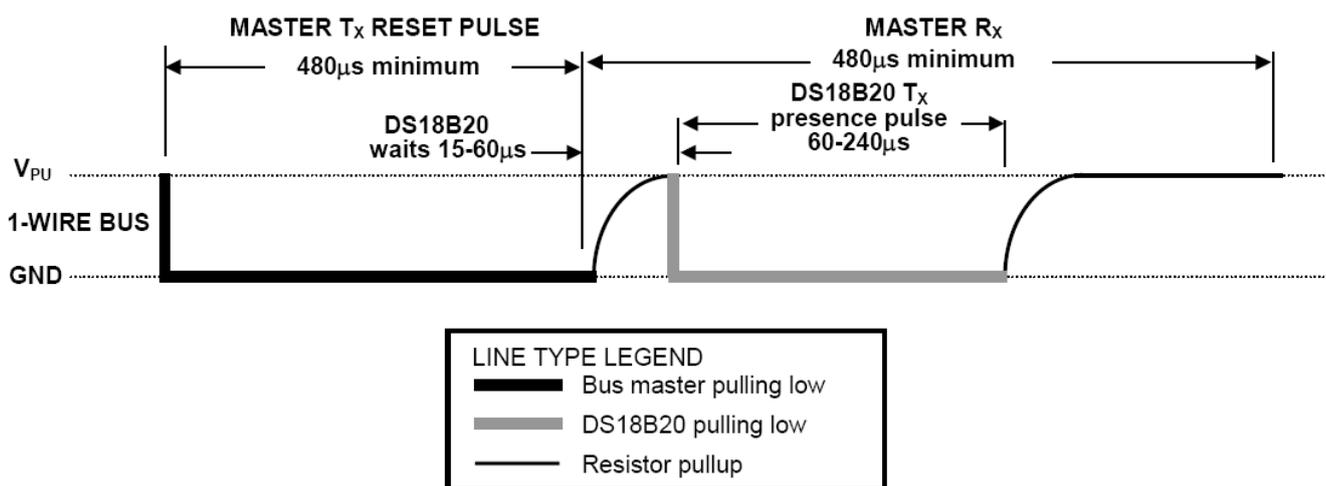
DS18B20 использует строгий протокол коммуникации 1-Wire проводом, чтобы застраховать целостность данных. Несколько типов сигнала определены в соответствии с этим протоколом: импульс сброса, импульс присутствия, запись 0, запись 1, чтение 0, и чтение 1. Устройство управления формирует все эти сигналы на шине, за исключением импульса присутствия.

Процедура инициализации: импульсы сброса и присутствия

Весь процесс связи с DS18B20 начинается с последовательности инициализации, которая состоит из импульса сброса от устройства управления (УУ), сопровождаемого импульсом присутствия от DS18B20. Это иллюстрировано на рис. 13. Когда DS18B20 посылает импульс присутствия в ответ на сброс, это указывает УУ, что DS18B20 находится на шине и готов работать.

В течение последовательности инициализации устройство управления шиной передает (TX) **импульс сброса**, перемещая шину 1-Wire bus в состояние логического «0» минимум **480 μ s**. Устройство управления шиной отпускает шину и переходит в режим приема (RX). Когда шина отпущена, (5 кОм max) подтягивающий резистор перемещают шину в уровень логической «1». Когда DS18B20 обнаруживает положительный перепад, он ждет от 15 μ s до 60 μ s и затем передает **импульс присутствия**, перемещая шину в логический «0» на длительность от 60 μ s до 240 μ s.

Initialization timing figure 13



Слоты времени - чтения/записи

Устройство управления шиной записывает данные в DS18B20 в течение слотов времени записи и читает данные от DS18B20 в течение слотов времени считывания. Один бит данных передается за один слот времени.

Слоты времени записи

Есть два типа слотов времени записи:

- Слот времени записи «1» - W1
- Слот времени записи «0» - W0

Устройство управления шиной использует W1 чтобы записать бит логической «1» в DS18B20 и W0, чтобы записать бит логического «0» в DS18B20.

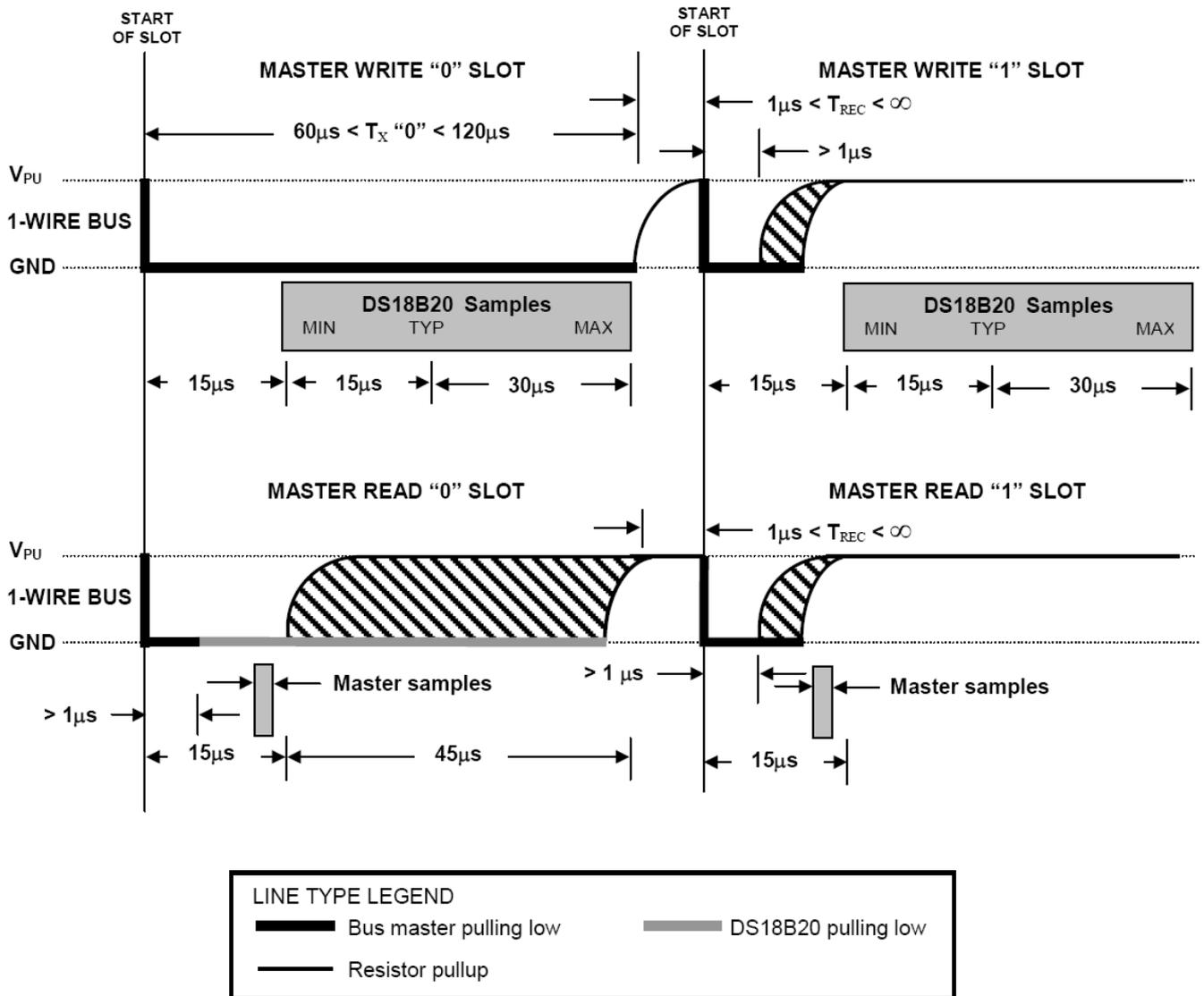
Все слоты времени записи должны быть продолжительностью минимумом 60 μ s разделенные импульсом восстановления минимумом 1 μ s. Оба типа слотов времени записи инициализируются устройством управления, устанавливающим на шине логический ноль (см. Рисунок 14).

Чтобы генерировать W1, после формирования импульса восстановления, устройство управления шиной должно отпустить шину в пределах 15 μ s. Когда шина отпущена, подтягивающий резистор переместит уровень на шине к логической «1».

Чтобы генерировать W0, после формирования импульса восстановления, устройство управления шиной должно продолжать удерживать шину продолжительностью всего слота времени (не менее 60 μ s).

DS18B20 после формирования импульса восстановления выполняет выборку сигнала через $15\mu\text{s}$ в течение окна, которое продолжается от $15\mu\text{s}$ до $60\mu\text{s}$, и инициализирует слот времени записи. Если уровень на шине высокий в течение окна выборки, осуществляется запись 1 в DS18B20. Если уровень низкий, осуществляется запись 0 в DS18B20.

Временные диаграммы слотов записи и чтения рис. 14.



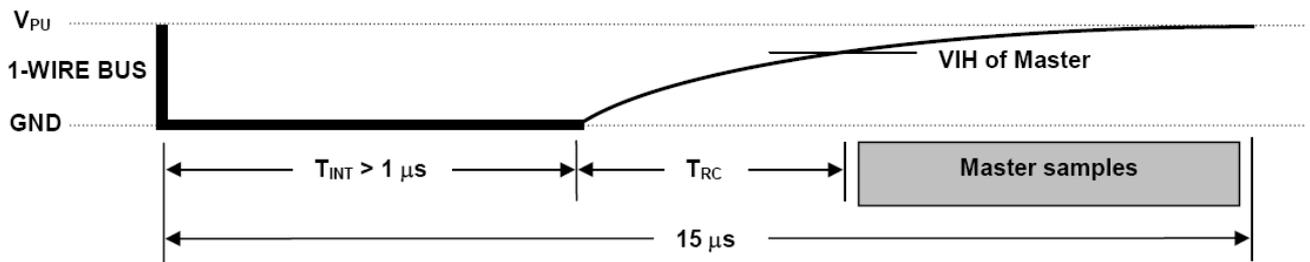
СЛОТЫ ВРЕМЕНИ СЧИТЫВАНИЯ

Слоты времени считывания предназначены для определения состояния устройства. DS18B20 может передать данные о своем состоянии устройству управления только, когда устройство управления формирует слоты времени считывания. Для команд Чтения Памяти [BEh] или команды Чтения Вида Питания [B4h] устройство управления должно генерировать слоты времени считывания немедленно после формирования этих команд, это необходимо, чтобы DS18B20 мог обеспечить требуемые данные. Кроме того, устройство управления может генерировать слоты времени считывания после команды Конвертирования [44-ого] или команды Recall E2 [B8h], чтобы узнать о состоянии операции, как объяснено в разделе КОМАНДЫ ФУНКЦИИ DS18B20.

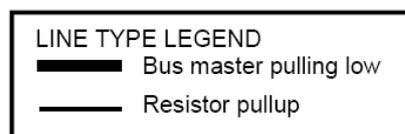
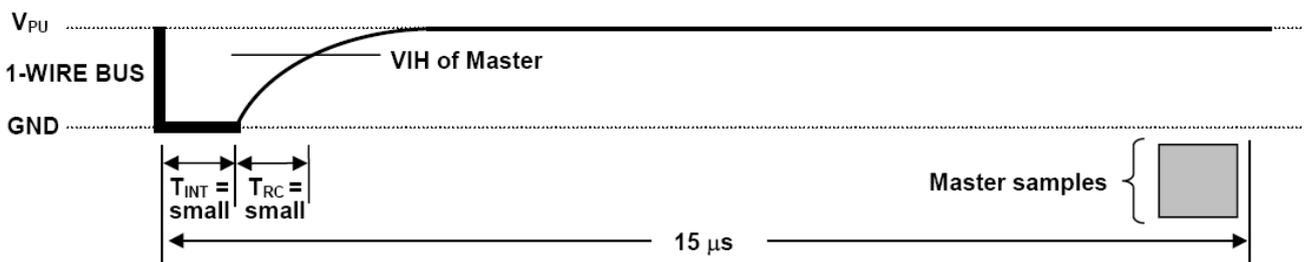
Все слоты времени считывания должны быть минимумом $60\mu\text{s}$ и разделяться импульсами восстановления минимумом $1\mu\text{s}$ между слотами. Слот времени считывания инициализирован главным устройством, устанавливает на шине уровень логического нуля минимум на $1\mu\text{s}$ и затем отпускает шину (см. иллюстрацию 14). После того, как Устройство управления инициализирует слот времени считывания, DS18B20 начнет передавать 1 или 0 на шине. DS18B20 передает 1, оставляя шину в высоком уровне и передает 0, устанавливая на шине 0. Выходные данные от DS18B20 достоверны через $15\mu\text{s}$ после отрицательного уровня, который инициализировал слот времени считывания. Поэтому, Устройство управления должен выпустить шину и затем начать считывание шины не ранее $15\mu\text{s}$ от начала слота.

Иллюстрация 15 иллюстрирует это сумма T_{INIT} , T_{RC} , и T_{SAMPLE} должен быть меньше чем $15\mu\text{s}$ для слота времени считывания. Показы иллюстрации 16, что система, рассчитывающая край развернута, сохраняя T_{INIT} и T_{RC} , почти как возможный и определяя местонахождение главного типового времени в течение слотов времени считывания к концу $15\mu\text{s}$ период.

DETAILED MASTER READ 1 TIMING Figure 14



RECOMMENDED MASTER READ 1 TIMING Figure 15



AC ELECTRICAL CHARACTERISTICS: NV MEMORY

(-55°C to +100°C; $V_{DD} = 3.0V$ to $5.5V$)

PARAMETER	SYMBOL	CONDITION	MIN	TYP	MAX	UNITS
NV Write Cycle Time	t_{wr}			2	10	ms
EEPROM Writes	N_{EEWR}	-55°C to +55°C	50k			writes
EEPROM Data Retention	t_{EEDR}	-55°C to +55°C	10			years

AC ELECTRICAL CHARACTERISTICS (-55°C to +125°C; $V_{DD} = 3.0V$ to $5.5V$)

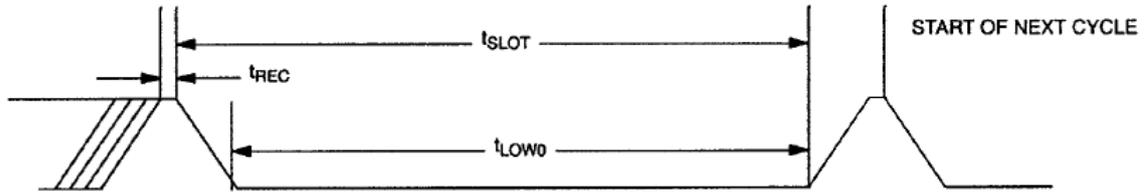
PARAMETER	SYMBOL	CONDITION	MIN	TYP	MAX	UNITS	NOTES
Temperature Conversion Time	t_{CONV}	9-bit resolution			93.75	ms	1
		10-bit resolution			187.5	ms	1
		11-bit resolution			375	ms	1
		12-bit resolution			750	ms	1
Time to Strong Pullup On	t_{SPON}	Start Convert T Command Issued			10	μs	
Time Slot	t_{SLOT}		60		120	μs	1
Recovery Time	t_{REC}		1			μs	1
Write 0 Low Time	t_{LOW0}		60		120	μs	1
Write 1 Low Time	t_{LOW1}		1		15	μs	1
Read Data Valid	t_{RDV}				15	μs	1
Reset Time High	t_{RSTH}		480			μs	1
Reset Time Low	t_{RSTL}		480			μs	1,2
Presence Detect High	t_{PDHIGH}		15		60	μs	1
Presence Detect Low	t_{PDLow}		60		240	μs	1
Capacitance	$C_{IN/OUT}$				25	pF	

NOTES:

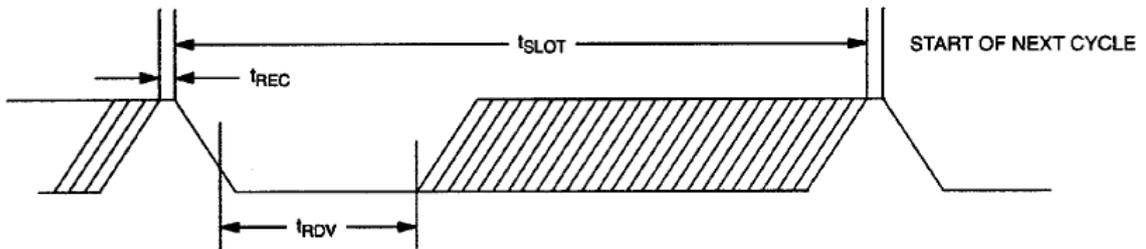
- 1) Refer to timing diagrams in Figure 18.
- 2) Under parasite power, if $t_{RSTL} > 960\mu s$, a power on reset may occur.

TIMING DIAGRAMS Figure 18

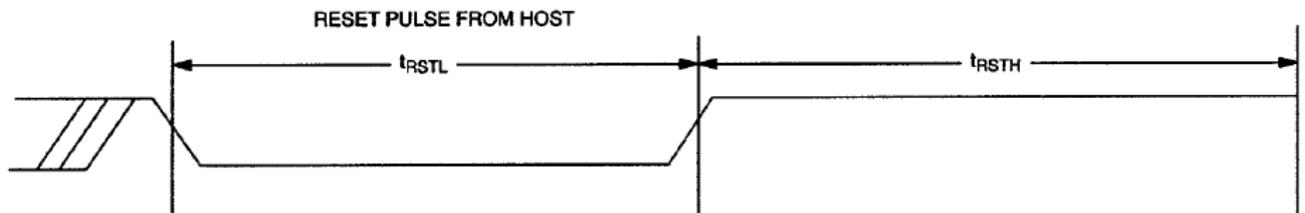
1-WIRE WRITE ZERO TIME SLOT



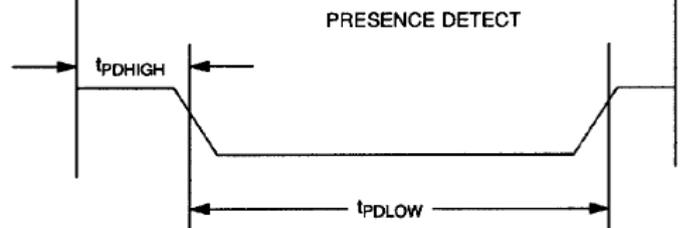
1-WIRE READ ZERO TIME SLOT



1-WIRE RESET PULSE



1-WIRE PRESENCE DETECT



CRC GENERATION

CRC bytes are provided as part of the DS18B20's 64-bit ROM code and in the 9th byte of the scratchpad memory. The ROM code CRC is calculated from the first 56 bits of the ROM code and is contained in the most significant byte of the ROM. The scratchpad CRC is calculated from the data stored in the scratchpad, and therefore it changes when the data in the scratchpad changes. The CRCs provide the bus master with a method of data validation when data is read from the DS18B20. To verify that data has been read correctly, the bus master must re-calculate the CRC from the received data and then compare this value to either the ROM code CRC (for ROM reads) or to the scratchpad CRC (for scratchpad reads). If the calculated CRC matches the read CRC, the data has been received error free. The comparison of CRC values and the decision to continue with an operation are determined entirely by the bus master. There is no circuitry inside the DS18B20 that prevents a command sequence from proceeding if the DS18B20 CRC (ROM or scratchpad) does not match the value generated by the bus master.

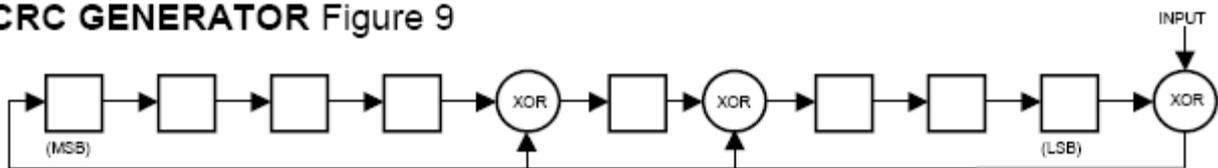
The equivalent polynomial function of the CRC (ROM or scratchpad) is:

$$\text{CRC} = X^8 + X^5 + X^4 + 1$$

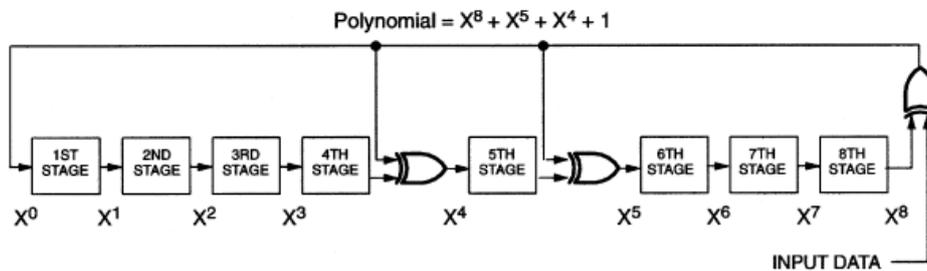
The bus master can re-calculate the CRC and compare it to the CRC values from the DS18B20 using the polynomial generator shown in Figure 9. This circuit consists of a shift register and XOR gates, and the shift register bits are initialized to 0. Starting with the least significant bit of the ROM code or the least significant bit of byte 0 in the scratchpad, one bit at a time should be shifted into the shift register. After shifting in the 56th bit from the ROM or the most significant bit of byte 7 from the scratchpad, the polynomial generator will contain the re-calculated CRC. Next, the 8-bit ROM code or scratchpad CRC from the DS18B20 must be shifted into the circuit. At this point, if the re-calculated CRC was correct, the shift register will contain all 0s. Additional information about the Dallas 1-Wire cyclic redundancy check

DS18B20 is available in *Application Note 27: Understanding and Using Cyclic Redundancy Checks with Dallas Semiconductor Touch Memory Products*.

CRC GENERATOR Figure 9



DALLAS 1-WIRE 8-BIT CRC Figure 2



Генерирование ЦИКЛИЧЕСКОГО КОНТРОЛЯ ИЗБЫТОЧНОСТИ

Байты циклического контроля избыточности обеспечиваются как часть 64-битового кода ROM DS18B20's и в 9-ом байте сверхоперативной памяти. Циклический контроль избыточности кода ROM вычислен от первых 56 битов кода ROM и содержится в наиболее значительном байте ROM. Сверхоперативный циклический контроль избыточности вычислен от данных, сохраненных в сверхоперативном, и поэтому это изменяется когда данные в сверхоперативных изменениях. Контроль с помощью циклического избыточного кода предоставляет устройству управления шиной метод проверки правильности данных, когда данные читаются от DS18B20. Чтобы проверить, что данные читались правильно, устройство управления шиной должно повторно вычислить циклический контроль избыточности от полученных данных и затем сравнить это значение с любым циклический контроль избыточности кода ROM (для чтений ROM) или к сверхоперативному циклическому контролю избыточности (для сверхоперативных чтений). Если расчетный циклический контроль избыточности соответствует циклическому контролю избыточности чтения, полученные данные были свободные от ошибок. Сравнение значений циклического контроля избыточности и решения продолжаться с операцией определено полностью устройством управления шиной. Нет никакой схемы в DS18B20, который препятствует последовательности команды продолжаться, если циклический контроль избыточности DS18B20 (ROM или сверхоперативный) не соответствует значению, сгенерированному устройством управления шиной.

Эквивалентная полиномиальная функция циклического контроля избыточности (ROM или сверхоперативный):

$$\text{CRC} = X^8 + X^5 + X^4 + 1$$

Устройство управления шиной может повторно вычислить циклический контроль избыточности и сравнить это со значениями циклического контроля избыточности от DS18B20, используя полиномиальный генератор, которому показывают в иллюстрации 9. Эта схема состоит из сдвигового регистра и Гейтса XOR, и биты сдвигового регистра инициализированы к 0. Старт с наименьшего значащего бита кода ROM или наименьшего значащего бита байта 0 в ОЗУ, один бит одновременно должен сдвинутый в сдвиговый регистр. После смещения в 56-ом бите от ROM или наиболее значительного бита байта 7 от ОЗУ, полиномиальный генератор будет содержать перерасчетный циклический контроль избыточности. Затем, 8-битовый код ROM или сверхоперативный циклический контроль избыточности от DS18B20 должны быть сдвинуты в схему. В этом пункте, если перерасчетный циклический контроль избыточности был правилен, сдвиговый регистр будет содержать весь 0s. Дополнительная информация о вычислении CRC можно найти <http://invent-systems.narod.ru/CRC.htm>

DS18B20 OPERATION EXAMPLE 1

В этом примере используется несколько DS18B20s на шине, с паразитным питанием. Устройство управления шиной инициализирует температурное преобразование в определенном DS18B20 и затем читает его ОЗУ и вычисляет циклический контроль избыточности, чтобы проверить данные.

MASTER MODE	DATA (LSB FIRST)	COMMENTS
TX	Reset	Устройство управления выпускает импульс сброса.
RX	Presence	DS18B20s отвечают импульсом присутствия.
TX	55h	Устройство управления выпускает команду ROM Соответствия.
TX	64-bit ROM code	Устройство управления посылает код ROM DS18B20.
TX	44h	Устройство управления выпускает команду Convert.
TX	DQ line held high by strong pullup	Устройство управления применяет сильный pullup к способному к глубокой вытяжке для продолжительности преобразования (tconv).
TX	Reset	Устройство управления выпускает импульс сброса.
RX	Presence	DS18B20s отвечают импульсом присутствия.
TX	55h	Устройство управления выпускает команду ROM Соответствия.
TX	64-bit ROM code	Устройство управления посылает код ROM DS18B20.
TX	BEh	Устройство управления выпускает команду Read Scratchpad. (читать Память)
RX	9 data bytes	Главное устройство читает все регистры, включая сверхоперативный циклический контроль избыточности. Главное устройство вычисляет циклический контроль избыточности первых восьми байтов данных и сравнивает расчетный циклический контроль избыточности с циклическим контролем избыточности чтения (байт 9). Если они соответствуют, прием данных считается успешным, иначе ГУ повторяет цикл чтения.

DS18B20 OPERATION EXAMPLE 2

В этом примере используется только один DS18B20 на шине, с паразитным питанием. Устройство управления посылает данные (TH, TL, and config) к регистрам конфигурации в ОЗУ DS18B20, а затем читает ОЗУ повторно вычисляя циклический контроль избыточности, чтобы проверить данные. Далее устройство управления копирует содержание ОЗУ в EEPROM.

MASTER MODE	DATA (LSB FIRST)	COMMENTS
TX	Reset	Master issues reset pulse.
RX	Presence	DS18B20 responds with presence pulse.
TX	CCh	Master issues Skip ROM command.
TX	4Eh	Master issues Write Scratchpad command.
TX	3 data bytes	Master sends three data bytes to scratchpad (TH, TL, and config).
TX	Reset	Master issues reset pulse.
RX	Presence	DS18B20 responds with presence pulse.
TX	CCh	Master issues Skip ROM command.
TX	BEh	Master issues Read Scratchpad command.
RX	9 data bytes	Master reads entire scratchpad including CRC. The master then recalculates the CRC of the first eight data bytes from the scratchpad and compares the calculated CRC with the read CRC (byte 9). If they match, the master continues; if not, the read operation is repeated.
TX	Reset	Master issues reset pulse.
RX	Presence	DS18B20 responds with presence pulse.
TX	CCh	Master issues Skip ROM command.
TX	48h	Master issues Copy Scratchpad command.
TX	DQ line held high by strong pullup	Master applies strong pullup to DQ for at least 10ms while copy operation is in progress.

Приложение.

Пример подпрограмм на ассемблере для серии PIC16 и тактовой 4 МГц (предполагается использования внутреннего генератора, сама программа приведена выше, для чтения двух байт температуры, без контроля достоверности данных).

```

=====
; DOUT_LOW: Эта подпрограмма устанавливает линию ДАЛЛАСа на вывод и устанавливает на ней "0"
DOUT_LOW
                bcf          DALLAS                ; установить низкий уровень на шине
                bsf          STATUS,RP0           ; выбрать банк 1
                bcf          TRISDAL,LINE        ; настроить порт на выход
                bcf          STATUS,RP0           ; выбрать банк 0
                nop                               ; \
                nop                               ;
                nop                               ; задержка необходимая
                nop                               ; на стабильность считывания
                nop                               ;
                nop                               ; /
                retlw       .0                    ;
=====

```

Примечание: обратите особое внимание на формирование импульса восстановления DOUT_HIGH, это так называемый «Активный» импульс восстановления, когда на стандартное заданное время в линию для восстановления уровня закачивается ток с порта контроллера. Этот эффект позволяет значительно улучшить фронт сигнала. Формирование фронтов таким образом - это гарантия работы на удаленные датчики!!!


```

    goto SEND0 ;
    call DOUT_HIGH ; Установить линию в "1" если бит C == 1
    goto DS_1 ;
SEND0 call DOUT_LOW ; Установить линию в "0", если бит C == 0
DS_1 call DLIT_WR ; Ожидать 60uS, чтобы позволить DS1820 выполнить выборку
    call DOUT_HIGH ; Установить шину в "1"
    decfsz TEMP1,F ; Уменьшить счетчик переданных битов и проверить достигнут
ли ноль
    goto C_DSEND ; Повторить передачу бита
    retlw H'00' ;

```

Пример описания портов для подключения DS18B20.

; описание портов подключения датчика.

```

#define TRISDAL TRISA ; регистр управления порта ДАЛЛАСА
#define PORTDAL PORTA ; регистр данных порта ДАЛЛАСА
#define LINE 3 ; линия порта ДАЛЛАСА
#define DALLAS PORTA,3 ; шина связи с ДАЛЛАСОМ

```
