Лисий медальон

# Общее описание

Лисьи медальоны должны чуять друг друга за 30 м. Величина чувствительности задается байтом в EEPROM, меняется по радио.

При появлении в радиусе одного или нескольких других медальонов медальон начинает вздрагивать: 1...3 медальона – соответственно 1...3 раза в секунду; больше трех – четыре раза в секунду.

# Протокол обмена данными

Адрес любого из медальонов – 1. В дальнейшем медальон может подписываться и другим адресом, но адрес в СС это не изменяет. Поскольку незачем. А динамически измененный адрес всё равно непросто использовать.

Если медальон А принимает пакет от медальона Б, адрес коего совпадает с адресом А, то А увеличивает свой адрес на 1 и записывает его в EEPROM.

Принятые пакеты с уровнем сигнала менее порогового игнорируются.

В дальнейшем длительность пакета обозначается tp. Другой – передающий – медальон обозначается МА; медальон, о коем идет речь, обозначается МБ.

Время делится на циклы. Длительность одного цикла – 500 мс.

МБ слушает эфир, пока не его очередь передавать.

При получении чужого пакета:

* Если адрес МА равен адресу МБ, то МБ модифицирует свой адрес и снова начинает цикл;
* Если адрес МА меньше адреса МБ, то МБ синхронизирует по МА свои часы.
* Если адрес МА больше адреса МБ, то МБ ничего не меняет.

МБ должен передавать пакет независимо от того, сколько других медальонов он видит. Это нужно для обеспечения корректной работы тех медальонов, кои не слышат других.

# Список команд

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **Название** | **Код** | **Данные** |
| Call | 0xCA | 0x11 – первый байт, свой адрес – второй байт, свое время (TCNT1H, L) – третий и четвертый байты. Broadcast. «Я тут!» |
| Acknowledge | 0xAC | Подтверждение. Первый байт – свой адрес, второй – уровень принятого сигнала |
| SetSensitivity | 0x55 | Первый байт – уровень задаваемой чувствительности. Повторять до получения ACK. |
| Setup channel | 000 | Два байта задают номер канала. Нужно при переходе на другую частоту. Повторять до получения ACK. |

# Knowledge base

Следует программировать фьюз EESAVE – чтобы адрес не терялся при следующих перепрошивках.

# Путь прогресса

На очередном этапе я получил переполнение RX-буфера. Очевидно, пришел новый пакет, пока старый обрабатывался, или еще что.

Поэтому применен другой механизм смены состояний.

* На старте входим в RX.
* При приеме пакета СС переходит в IDLE режим.
* СС загоняется обратно в RX по завершению опустошения входного буфера.
* При наступлении времени передачи заполняется TX буфер, выставляется флаг TX\_NEEDED.
* В СС-таске проверяется, нет ли несущей. Если нет, входим в TX режим.
* После завершения передачи СС автоматически переходит в RX.

Вилы: при некорректном приеме пакета СС переходит в IDLE, при этом не дергая прерывание. Логично, в общем-то. Поэтому режим RX->IDLE, из коего можно выйти только по прерыванию, неправилен.

Значит, таки нужен RX\_NEEDED.

Далее.

Всё сделано на RX\_NEEDED – TX\_NEEDED. Без передачи всё принимается – или не принимается – нормально. Если же включить передатчик, то всё принимается/передается, пока не появится чужой сигнал. Тогда State=17 (RX FIFO overflow), и мы зависаем. Интересно, где, кстати.

Проверил. Нет, я всё понимаю. Но: пакеты-то в СС шлются. И ответы получаются. То есть, вовсе мы не висим. Но почему тогда ничего не говорится в УАРТ?

Убрал проверку получения пакета. Получил несколько overflow, потом опять зависли.

Слава красному диоду. Зависли в CC\_TASK.

Чудесно. Закомментил ENTER\_TX, всё, порядок.

Итак, виснем в момент записи строба ENTER\_RX. В состоянии переполнения.

Эге. Очень похоже, что это тупо из-за прерывания в этот славный момент While();

Так и есть. Какой я молодец, а. Люди, будьте бдительны с прерываниями.

Тем временем, мы словили переполнение и не зависли. Ура. Теперь нужно что-то с этим сделать.

Добавил обработку состояний – при переполнении или наоборот. Всё теперь стабильно.

Так. Ура, мы друг друга *вроде* видим. Вроде, поелику №1 горит лампочкой, а №2 – хорошо если мигает. Но №2 – без антенны. Видимо, сие не мешает ему передавать, а вот принимать... Хм. Подозрительно.

*13.04.10*

Модифицировать проверку наличия несущей перед передачей. СС всё равно не войдет в режим передачи, пока всё не примет; но факт текущего приема пакета означает еобходимость пересобрать свой. Итого, если нужно передавать, а мы принимаем – отменить передачу, очистить TX буфер.

Похоже, переполнение TX-буфера называется TX\_UNDERFLOW.

Перейти на статус-байт, избавившись от этой тучи режимов.

*Later*

Итак, есть работоспособный вариант на фиксированных адресах. Адреса читаются из EEPROM. И всё очень мило синхронизируется. Расстояние между передачей первого и второго – 25...27 мс. При том что таймслот получается путем умножения адреса на 16. То есть, в идеале должно было бы быть 16 мс, но еще добавляется сколько-то задержек (скорее всего, от UART).

На статус-байт не перешли. Возможно, пока, а может, и вовсе не перейдем. Ибо неясно, зачем.

Так, теперь нужно: (1) проверить с тремя медальонами и (2) вернуться к динамическим адресам.

Еще нужно уменьшить множитель, поскольку 27 мс – это многовато. В 200 мс 10 медальонов не влезут. Тем более что CarrierDetect говорит, что длина передачи 6 мс. Но первым делом – отключить UART.

*14.04.10*

Убрал всё про УАРТ. Расстояние меж пакетами не изменилось, стабильность смещения тоже не улучшилась.

Сменил множитель с 16 на 8. Расстояние уменьшилось до 17.8 мс. Меньше плавает.

Сменил множитель с 8 на 4. Расстояние уменьшилось до 13.4 мс. Принятый пакет поступает через 7.4 мс после прерывания на передачу. Длительность пакета примерно 6.8 мс – измерено по CarrierDetect.

Так. Адрес 1 означает 4 попугая, адрес 2 – 8 попугаев. Длина одного попугая – примерно 1мс. Итого, будь всё честно, расстояние между пакетами было бы 4 мс.

То есть, у нас вносится задержка в 10 мс. То есть, роль таймера становится довольно убогой. Почему – понятно: после приема пакета мы выставляем текущее время таким, каким оно было в момент срабатывания прерывания на передачу у первого медальона. Не учитывая время подготовки пакета и его передачу.

Чем это плохо. Если медальон 10 примет пакет медальона 1, он захочет передавать в момент 40. А это неверно.

Попробуем учесть. Будем добавлять к таймеру 7. Таким образом, при множителе 4 мы упустим время передачи: 1\*4+7=11 > 8. При множителе 8: 1\*8+7 = 15 < 2\*8=16. Маловато времени, вообще-то.

Нужно