Протоколы записи

1. TM-2004.

Найти протокол записи на эту заготовку проблемы не представляет. Работа с этим устройством подробно описана в известном документе «**K1446BГ5(eng).doc**», его можно найти в сети. Так же есть описание на русском: http://www.domofon-master2009.narod.ru/

2. TM-01, TM-01C.

Протоколы работы с этими заготовками впервые были сняты и расшифрованы **Iplogger**-ом и **Reviver**-ом, а затем реализованы в дубликаторе версии **5.10**. С тех пор, конечно же, многое поменялось, но историческая ссылка осталась: http://kazus.ru/forums/attachment.php?attachmentid=30261&d=1326209720.

3. RW-1990 (TM-08), RW-1990.1 (TM-08v2) и RW-1990.2

Впервые протокол записи на заготовки этой серии был выложенный здесь: http://sunstudent.narod.ru/page6.html, хотя его расшифровка была далеко не полной. После некоторых экспериментов с заготовками были выяснены еще некоторые нюансы, касающиеся записи и чтения флагов для обеих заготовок. Ниже приведен исправленный и доработанный алгоритм протокола. Итак...

Запись заготовки состоит из следующих этапов:

- Инициализация (установка флага) записи;
- Запись 8-ми байт кода ключа:
- Снятие флага записи;
- Проверка записанных данных.

Запись заготовок RW-1990 (TM-08) и RW-1990.1 (TM-08v2) производится по одному и тому же протоколу. Протокол записи RW-1990.2 отличается от RW-1990 и RW-1990.1.

1) Инициализация заключается в передаче команды установки флага разрешения записи, а затем значения этого флага = 1. Для заготовок RW-1990.1 RW-1990.2 эти команды различаются. Кроме того, для заготовки RW-1990.1 все данные, в том числе и значения флагов, записываются инверсно. После записи флага следует выдержать паузу не менее 10 мс:

№ п/п	Режим мастера	Данные	
		RW-1990.1	RW-1990.2
1	передача	Reset	
2	прием	Presence	
3	передача	0xD1	0x1D
4	передача	тайм-слот записи «0»	тайм-слот записи «1»
5	пауза 10 мс		

2) Запись данных производится передачей команды записи (0xD5), а после нее – последовательно всех 64-х битов кода ключа. Можно записывать любые, произвольные данные, никаких проверок на корректность со стороны ключа не производится. Для записи заготовки RW-1990.1 данные записываются инверсно.

Для записи отдельных битов мастером формируются обычные тайм-слоты со стандартными временными интервалами, т.е. низкий уровень на линии удерживается до 15 мкс для записи «1» и до 60 мкс для записи «0». Отличие состоит лишь в том, что после передачи каждого бита и отпускания линии делается пауза не менее 10 мс, чтобы информация успела записываться:

№ п/п	Режим мастера	Данные
6	передача	Reset
7	прием	Presence
8	передача	0xD5
9	передача	64-бита (записываемый код)

3) Снятие флага записи производится теми же командами, что и установка, только вместо значения **«1»** записывается **«0»**. Для RW-1990.1 этот бит так же инвертируется. После записи флага выдерживается пауза 10 мс:

№ п/п	Режим мастера	Данные	
		RW-1990.1	RW-1990.2
10	передача	Reset	
11	прием	Presence	
12	передача	0xD1	0x1D
13	передача	тайм-слот записи «1»	тайм-слот записи «0»
14	пауза 10 мс		

4) Проверка данных. Читаем данные с заготовки в обычном режиме и сравниваем их с теми, что записывали. При совпадении данных делаем вывод о том, что запись была произведена успешно. Все элементарно:

№ п/п	Режим мастера	Данные
15	передача	Reset
16	прием	Presence
17	передача	0x33
18	прием	64-бита (записанный код)
19	передача	Reset
20	прием	Presence

В данном проекте было решено полностью отказаться от опроса состояния флагов записи. Поскольку алгоритм содержит только необходимый минимум, это никак не повлияет на результат, а ошибку записи всё равно выявит финальная проверка. Поэтому здесь эти команды приводятся просто для полноты картины, раз уж они расшифрованы.

Для $\underline{RW-1990.1}$ это команда 0xB5. Заготовка отвечает на эту команду байтом 0xFF, если флаг установлен (запись разрешена), либо байтом 0xFE, если флаг сброшен (запись запрещена).

Для <u>RW-1990.2</u> состояние флага записи читается командой 0x1E. Если флаг установлен (запись разрешена), заготовка отвечает байтом 0xFE. То есть, возвращается инверсное значение. Если флаг сброшен (запись запрещена), будет получен ответ 0xFF.

Для наглядности возможные последовательности установки и чтения флагов записи оформлены в табличку: сначала снимаем блокировку (разрешаем запись) и читаем состояние флага, затем ставим обратно (запрещаем запись) и снова читаем флаг:

№ п/п	Режим мастера	Данные			
		RW-1990.1	RW-1990.2		
1	передача	Reset			
2	прием	Presence			
3	передача	0xD1	0x1D		
4	передача	тайм-слот записи «0»	тайм-слот записи «1»		
5	пауза 10 мс				
6	передача	Reset			
7	прием	Presence			
8	передача	0xB5	0x1E		
9	прием	0xFF	0xFE		
	Запись разрешена, можно записывать данные.				
10	передача	Reset			
11	прием	Presence			
12	передача	0xD1	0x1D		
13	передача	тайм-слот записи «1»	тайм-слот записи «0»		
14	пауза 10 мс	l			
15	передача	Reset			
16	прием	Presence			
17	передача	0xB5	0x1E		
18	прием	0xFE	0xFF		
	Установлена блокировка записи.				

В принципе, ответ заготовки можно считывать не байтом, а одним битом информации. То есть, вслед за командой запроса формируется один тайм-слот чтения. Заготовка ответит либо « $\mathbf{0}$ », что равнозначно ответу $\mathbf{0xFE}$, либо « $\mathbf{1}$ » – $\mathbf{0xFF}$. Хотя на практике, конечно, удобнее считывать байт целиком, задействовав уже имеющиеся процедуры чтения-записи.