

2017



СПК

Реализация нестандартных протоколов обмена

Руководство для продвинутых пользователей

Версия: 1.1
Дата: 15.08.2017



Оглавление

1. Цель и структура документа	4
2. Основные сведения об обмене данными по последовательным интерфейсам	5
2.1. Общие принципы организации обмена.....	5
2.2. Работа с СОМ-портом.....	6
2.3. Типы протоколов обмена	7
2.4. Обработка ошибок обмена	8
3. Библиотека САА SerialCom.....	10
3.1. Добавление библиотеки в проект CODESYS.....	10
3.2. Структура COM.PARAMETER.....	11
3.3. Список глобальных констант CAA_Parameter_Constants	11
3.4. ФБ СОМ.Open	12
3.5. ФБ СОМ.Write.....	13
3.6. ФБ СОМ.Read.....	14
3.7. ФБ СОМ.Close	15
4. Пример опроса модуля MB110-8A по протоколу DCON	16
4.1. Формулировка задачи.....	16
4.2. Описание протокола	17
4.3. Алгоритмизация задачи.....	19
4.4. ФБ управления портом (COM_CONTROL)	20
4.4.1. Инициализация порта (шаг INITIALIZE)	22
4.4.2. Ожидание управляющего сигнала (шаг WAITING_FOR_SIGNAL)	23
4.4.3. Открытие порта (шаг OPEN_PORT)	24
4.4.4. Закрытие порта (шаг CLOSE_PORT).....	28
4.5. ФБ опроса модуля (MV110_8A_DCON)	30
4.5.1. Подготовка запроса (шаг CREATE_REQUEST)	32
4.5.2. Отправка запроса (шаг SEND_REQUEST)	36
4.5.3. Получение ответа (шаг RECEIVE_RESPONSE).....	37
4.5.4. Организация задержки (шаг RESPONSE_DELAY)	42
4.5.5. Завершение цикла опроса (шаг POLLING_CYCLE_ENDS).....	42
4.6. Программа опроса (PLC_PRG).....	44
5. Пример опроса счетчика СЭТ-4ТМ.03М	46
5.1. Формулировка задачи.....	46

5.2. Описание протокола	47
5.3. Алгоритмизация задачи	49
5.4. ФБ управления портом (COM_CONTROL)	50
5.5. ФБ опроса счетчика (SET_4TM)	50
5.5.1. Подготовка запроса на открытие канала (шаг CREATE_CHANNEL)	53
5.5.2. Отправка запроса на открытие канала (шаг OPEN_CHANNEL)	57
5.5.3. Получение ответа на запрос открытия канала (шаг RECEIVE_CHANNEL)	58
5.5.4. Организация задержки (шаг RESPONSE_DELAY_CHANNEL)	60
5.5.5. Подготовка запроса на чтение данных (шаг CREATE_REQUEST)	61
5.5.6. Отправка запроса на чтение данных (шаг SEND_REQUEST)	62
5.5.7. Получение ответа (шаг RECEIVE_RESPONSE)	63
5.5.8. Организация задержки (шаг RESPONSE_DELAY)	66
5.5.9. Завершение цикла опроса (шаг POLLING_CYCLE_ENDS)	67
5.6. Программа опроса (PLC_PRG)	69
6. Рекомендации и замечания	71
Приложение	73
A. Листинг программы из п. 4	73
A.1. ФБ COM_CONTROL	74
A.2. ФБ MV110_8A_DCON	76
A.3. ФБ ANALYZE_DATA	80
A.4. Функция BYTE_TO_STRH	81
A.5. Функция _BUFFER_CLEAR	81
A.6. Перечисление COM_STATE	82
A.7. Перечисление DCON_STATE	82
B. Листинг программы из п. 5	83
B.1. ФБ COM_CONTROL	84
B.2. ФБ SET_4TM	86
B.3. Функция CRC_MG_GEN	92
B.4. Функция _BUFFER_CLEAR	92
B.5. Перечисление COM_STATE	93
B.6. Перечисление SET_4TM_STATE	93

1. Цель и структура документа

Одной из ключевых задач сенсорных панельных контроллеров СПК является организация обмена данными с другими устройствами по последовательным интерфейсам RS232/485.

В значительном количестве случаев обмен осуществляется по стандартным промышленным протоколам (например, **Modbus RTU**, **CANopen**) с помощью средств конфигурирования **CODESYS** или библиотек ОВЕН; но иногда возникает необходимость организовать обмен с устройством, которое поддерживает только свой собственный специфичный протокол (в качестве примеров таких устройств можно привести различные тепло- и электросчетчики, весовые индикаторы, модули ввода-вывода и т.д.). В этом случае пользователю необходимо реализовать поддержку этого протокола на СПК с помощью системных библиотек, которые позволяют работать с последовательным портом напрямую. Решению подобных задач и посвящен данный документ.

Необходимо отметить, что работа с нестандартными протоколами подразумевает высокую квалификацию программиста, а также хорошее знание среды **CODESYS 3.5** и языка ST. Документ рекомендуется читать строго последовательно.

В [п. 2](#) приведена основная информация о работе с последовательным портом и реализации протоколов обмена.

В [п. 3](#) приведено описание библиотеки **CAA SerialCom**, которая используется для работы с последовательным портом.

В [п. 4](#) рассмотрен пример опроса модуля **MB110-8A** по протоколу **DCON**.

В [п. 5](#) рассмотрен пример опроса счетчика **СЭТ-4ТМ.03М**.

В [п. 6](#) приведены рекомендации по реализации нестандартных протоколов обмена.

В [приложении](#) приведены листинги программ из примеров, рассмотренных в документе.

2. Основные сведения об обмене данными по последовательным интерфейсам

2.1. Общие принципы организации обмена

В рамках данного документа рассмотрены протоколы, работающие поверх последовательного интерфейса RS232/485 и основанные на архитектуре **Master – Slave** (ведущий – ведомый).

Эта архитектура подразумевает наличие в сети единственного master-устройства (обычно таким устройством является контроллер), которое последовательно опрашивает slave-устройства (ими могут быть модули ввода-вывода, панели оператора, частотные преобразователи и т.д.). При этом slave-устройство не может являться инициатором обмена (т.е. оно может только отвечать на полученные запросы).

Реализация нестандартного протокола обмена подразумевает решение двух смежных задач:

- 1.** Организация работы с СОМ-портом (открытие порта, запись в порт, чтение из порта, закрытие порта);
- 2.** Организация работы с данными (формирование запросов и анализ ответов согласно спецификации протокола).

В простейшем случае обмен происходит непрерывно: сразу после старта master-устройство начинает циклически опрашивать slave-устройства. Тогда в предельно упрощенном виде процедура опроса с точки зрения master-устройства может быть представлена следующим образом:

- 1.** Открыть СОМ-порт с заданными настройками;
- 2.** Отправить запрос первому slave-устройству;
- 3.** Получить ответ от первого slave-устройства;
- 4.** ...
- 5.** Отправить запрос последнему slave-устройству;
- 6.** Получить ответ от последнего slave-устройства;
- 7.** Перейти к шагу 2.

2.2. Работа с СОМ-портом

Работа с СОМ-портом организуется с помощью одной из системных библиотек:

- 1. SysCom** (создана на базе библиотеки **SysLibCom** из **CoDeSys 2.3**);
- 2. CAA Serial** (разработана под **CODESYS V3**).

В рамках данного документа рассматривается библиотека [**CAA Serial**](#). Описание библиотеки приведено в [п. 3.](#)

При работе с СОМ-портом выполняются следующие операции:

- 1.** Открытие порта с заданными настройками. Обычно порт однократно открывается при старте контроллера и в дальнейшем не закрывается. Результатом успешного открытия порта является получение дескриптора (handle). Все последующие операции с портом производятся с указанием его дескриптора.
- 2.** Запись в порт. Производится при необходимости отправить запрос slave-устройству;
- 3.** Чтение из порта. Производится при необходимости получить ответ от slave-устройства;
- 4.** Закрытие порта. В некоторых случаях при возникновении ошибок обмена на стороне master-устройства может потребоваться закрыть порт и открыть его заново.

2.3. Типы протоколов обмена

С точки зрения представления передаваемых данных можно выделить два типа протоколов обмена:

1. Бинарные (двоичные) протоколы. В этом случае каждый передаваемый байт может принимать любые значения (от 00 до FF), а представление каждого типа данных должно соответствовать какому-либо формату. Благодаря этому для каждого запроса заранее известен размер ответа в байтах.

Одним из известных стандартных бинарных протоколов является **Modbus RTU**.

Число с плавающей точкой **111.222** при передаче с помощью бинарного протокола согласно стандарту [IEEE 754](#) будет выглядеть так:

Байт 3	Байт 2	Байт 1	Байт 0
0x43	0xDE	0x71	0xAA

2. Строковые (текстовые) протоколы. В этом случае каждый передаваемый байт содержит код символа из [таблицы ASCII](#). В данном случае размер ответа в байтах на один и тот же запрос может отличаться в зависимости от передаваемых значений – например, значение «5» займет один байт, а «55» – два.

Одним из известных стандартных строковых протоколов является **Modbus ASCII**.

Число с плавающей точкой **111.222** при передаче с помощью строкового протокола будет выглядеть так:

Байт 6	Байт 5	Байт 4	Байт 3	Байт 2	Байт 1	Байт 0
0x32	0x32	0x32	0x2E	0x31	0x31	0x31
«2»	«2»	«2»	«.»	«1»	«1»	«1»

2.4. Обработка ошибок обмена

В простейшем случае обмен происходит непрерывно: сразу после старта master-устройства оно начинает циклически опрашивать slave-устройства. Тогда в предельно упрощенном виде процедура опроса с точки зрения master-устройства может быть представлена следующим образом:

1. Открыть COM-порт с заданными настройками;
2. Сформировать запрос для первого slave-устройства;
3. Отправить запрос первому slave-устройству;
4. Получить ответ от первого slave-устройства;
5. Разобрать ответ от первого slave-устройства;
6. ...
7. Сформировать запрос для последнего slave-устройства;
8. Отправить запрос последнему slave-устройству;
9. Получить ответ от последнего slave-устройства;
10. Разобрать ответ от последнего slave-устройства;
11. Перейти к шагу 2.

В данном случае подразумевается, что все slave-устройства всегда корректно отвечают на запросы. На практике же могут возникать следующие ситуации:

1. Ответ не пришел (например, slave-устройство выключено или перестало работать). Если в программе не предусмотрена обработка такой ситуации, то она будет продолжать ждать ответа, в результате чего обмен с другими устройствами прекратится. Поэтому обычно имеет смысл ожидать ответ в течение некоторого промежутка времени (который зависит от скорости обмена, количества передаваемых данных и индивидуальных особенностей устройства) и по его истечению переходить к опросу следующего регистра данного slave-устройства иди следующего slave-устройства.
2. Ответ пришел в виде нескольких фрагментов (в большинстве случаев это происходит на низких скоростях обмена и при значительном количестве получаемых данных). Соответственно, необходимо контролировать целостность ответа (в бинарных протоколов – по размеру ответа, в строковых – по наличию в ответе символов начала и конца). Если условие целостности не выполняется, то

разбирать ответ не имеет смысла – необходимо сделать еще один запрос (либо сразу, либо в следующем цикле опроса).

3. Ответ был поврежден при передаче (например, из-за действия помех). Большинство протоколов используют контрольную сумму для проверки корректности ответа.

4. Некоторые slave-устройства в течение определенного интервала времени после ответа не могут принять запрос. В таких случаях необходимо делать в программе паузу между получением ответа на текущий запрос и отправки следующего запроса.

3. Библиотека CAA SerialCom

3.1. Добавление библиотеки в проект CODESYS

Библиотека **CAA SerialCom** используется для работы с последовательным портом.

Для добавления библиотеки в проект **CODESYS** в **Менеджере библиотек** нажмите кнопку **Добавить** и выберите библиотеку **CAA SerialCom**, расположенную в папке **Intern/CAA/System**.

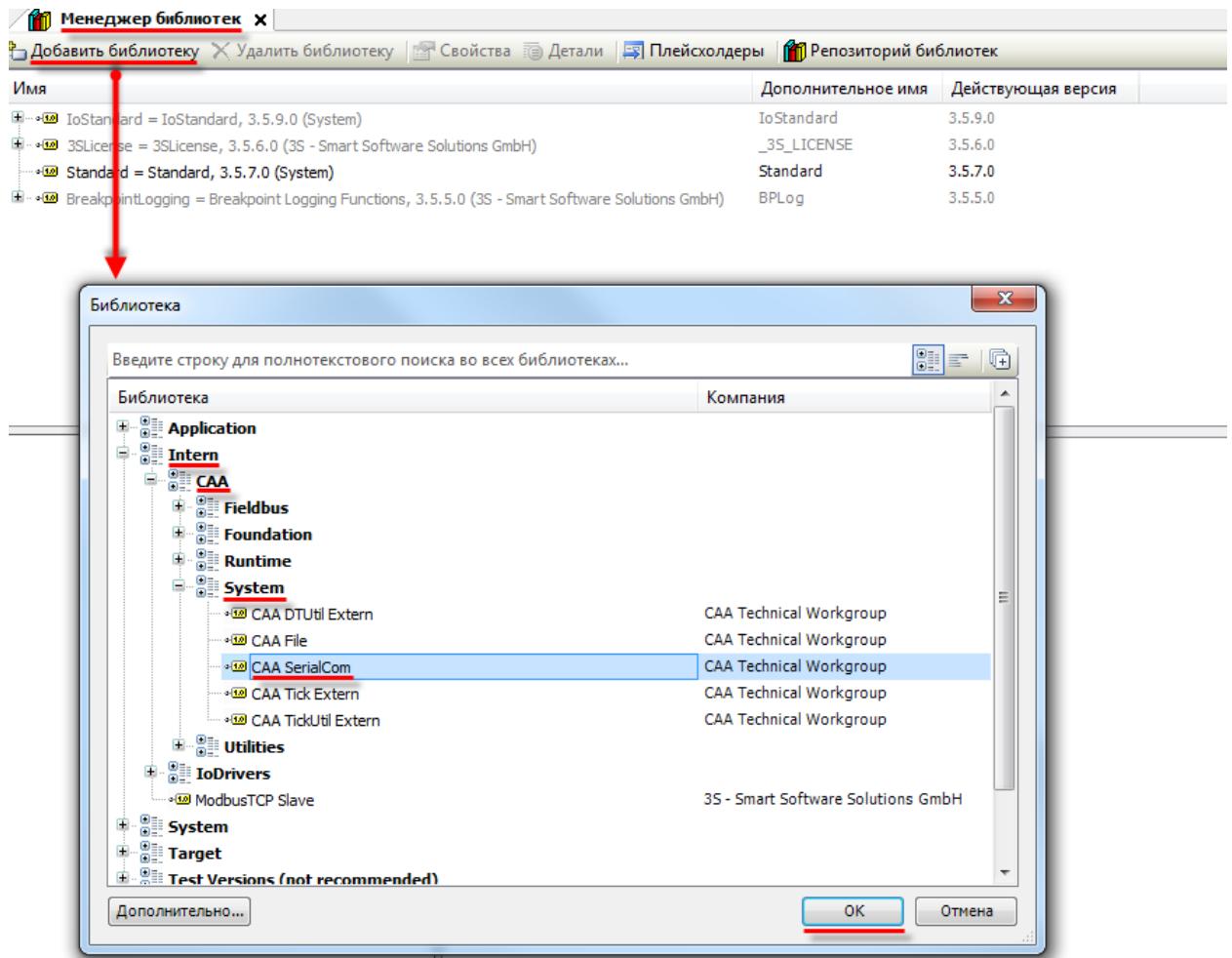


Рис. 3.1. Добавление библиотеки **CAA SerialCom** в проект **CODESYS**

Обратите внимание, что при объявлении экземпляров ФБ библиотеки необходимо перед их назвланием указывать префикс COM. (пример: **COM.Open**).

3.2. Структура COM.PARAMETER

Структура **COM.PARAMETER** содержит имя параметра СОМ-порта и его значения. Для задания настроек СОМ-порта формируется массив структур типа **COM.PARAMETER**, указатель на который передается на вход блока [COM.Open](#).

Название	Тип данных	Описание
udiParameterID	UDINT	ID или имя параметра СОМ-порта. Параметры определены в списке глобальных констант CAA_Parameter_Constants .
udiValue	UDINT	Значение параметра.

3.3. Список глобальных констант CAA_Parameter_Constants

Список глобальных констант **CAA_Parameter_Constant** содержит ID и имена параметров СОМ-порта, которые присваиваются переменным **udiParameterID** структуры **COM.PARAMETER**.

Название	ID	Тип данных	Описание
<i>Основные параметры</i>			
udiPort	16#1	UDINT	Номер СОМ-порта. Обратите внимание , что номер СОМ-порта в CODESYS может не совпадать с номером на корпусе прибора. Подробнее см. в документе СПК. Modbus .
udiStopBits	16#2	UDINT	Число стоп бит. Возможные значения определены в перечислении COM.STOPBIT : ONESTOPBIT – один стоп бит; ONE5STOPBITS – 1.5 стоп бита; TWOSTOPBITS – 2 стоп бита.
udiParity	16#3	UDINT	Режим контроля четности. Возможные значения определены в перечислении COM.PARITY : EVEN – четный; ODD – нечетный; NONE – отсутствует.
udiBaudrate	16#4	UDINT	Скорость обмена. Возможные значения для СПК: 4800/9600/19200/38400/57600/115200;
udiTimeout	16#5	UDINT	Аппаратный таймаут СОМ-порта. <u>Не может быть изменен для СПК</u> .
udiBufferSize	16#6	UDINT	Размер буфера СОМ-порта. <u>Не может быть изменен для СПК</u> .
udiByteSize	16#7	UDINT	Количество информационных бит в передаваемых/принимаемых байтах.

3.4. ФБ СОМ.Open

Функциональный блок **СОМ.Open** используется для открытия СОМ-порта с заданными настройками. **Обратите внимание**, запрещается пытаться открыть уже открытый порт.

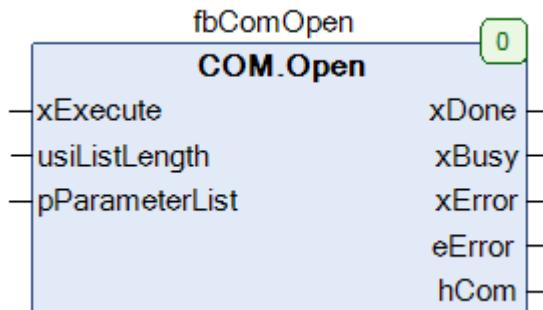


Рис. 3.2. Внешний вид ФБ СОМ.Open на языке СFC

Название	Тип данных	Описание
Входные переменные		
xExecute	BOOL	Переменная активации блока. Запуск блока происходит по <u>переднему фронту</u> переменной.
usiListLength	USINT	Кол-во используемых параметров порта.
pParameterList	CAA.PVOID	Указатель на массив параметров порта (СОМ.PARAMETER).
Выходные переменные		
xDone	BOOL	Флаг успешного завершения работы блока.
xBusy	BOOL	Флаг «ФБ в процессе работы».
xError	BOOL	Флаг ошибки. Принимает значение TRUE при возникновении ошибки.
eError	СОМ.ERROR	Статус работы ФБ (или имя ошибки).
hCom	CAA.HANDLE	Дескриптор (handle) открытого порта.

3.5. ФБ COM.Write

Функциональный блок **COM.Write** используется для записи данных в СОМ-порт.

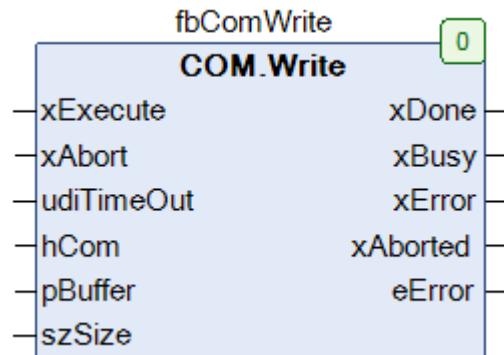


Рис. 3.3. Внешний вид ФБ **COM.Write** на языке **CFC**

Название	Тип данных	Описание
Входные переменные		
xExecute	BOOL	Переменная активации блока. Запуск блока происходит по <u>переднему фронту</u> переменной.
xAbort	BOOL	Переменная прекращения работы блока. Если она принимает значение TRUE , то блок немедленно прекращает работу, при этом выходные переменные сбрасываются к начальным значениям.
udiTimeOut	UDINT	Время в мс, через которое блок принудительно завершает свою работу. При значении 0 эта функция отключается.
hCom	CAA.HANDLE	Дескриптор (handle) порта, в который происходит запись.
pBuffer	CAA.PVOID	Указатель на записываемые данные.
szSize	CAA.SIZE	Размер записываемых данных (в байтах).
Выходные переменные		
xDone	BOOL	Флаг успешного завершения работы блока.
xBusy	BOOL	Флаг «ФБ в процессе работы».
xError	BOOL	Флаг ошибки. Принимает значение TRUE при возникновении ошибки.
xAborted	BOOL	Флаг «работа ФБ была прервана».
eError	COM.ERROR	Статус работы ФБ (или имя ошибки).

3.6. ФБ COM.Read

Функциональный блок **COM.Read** используется для чтения данных из СОМ-порта.

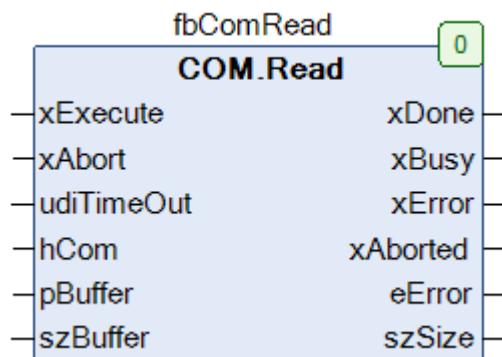


Рис. 3.4. Внешний вид ФБ **COM.Read** на языке **CFC**

Название	Тип данных	Описание
<i>Входные переменные</i>		
xExecute	BOOL	Переменная активации блока. Запуск блока происходит по <u>переднему фронту</u> переменной.
xAbsort	BOOL	Переменная прекращения работы блока. Если она принимает значение TRUE , то блок немедленно прекращает работу, при этом выходные переменные сбрасываются к начальным значениям.
udiTimeOut	UDINT	Время в мс, через которое блок принудительно завершает свою работу. При значении 0 эта функция отключается.
hCom	CAA.HANDLE	Дескриптор (handle) порта, из которого происходит чтение.
pBuffer	CAA.PVOID	Указатель, по которому будут записаны считанные данные.
szBuffer	CAA.SIZE	Размер считываемых данных (в байтах).
<i>Выходные переменные</i>		
xDone	BOOL	Флаг успешного завершения работы блока.
xBusy	BOOL	Флаг «ФБ в процессе работы».
xError	BOOL	Флаг ошибки. Принимает значение TRUE при возникновении ошибки.
xAborted	BOOL	Флаг «работа ФБ была прервана».
eError	COM.ERROR	Статус работы ФБ (или имя ошибки).
szSize	CAA.SIZE	Размер считанных данных (в байтах).

3.7. ФБ COM.Close

Функциональный блок **COM.Close** используется для закрытия СОМ-порта. **Обратите внимание**, запрещается пытаться закрыть уже закрытый порт.

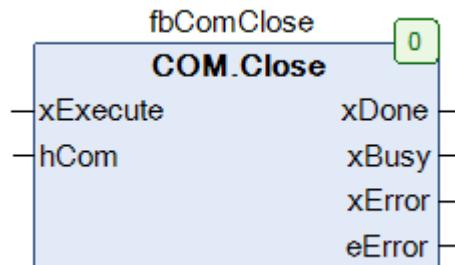


Рис. 3.5. Внешний вид ФБ **COM.Close** на языке **CFC**

Название	Тип данных	Описание
Входные переменные		
xExecute	BOOL	Переменная активации блока. Запуск блока происходит по <u>переднему фронту</u> переменной.
hCom	CAA.HANDLE	Дескриптор (хэндл) закрываемого порта.
Выходные переменные		
xDone	BOOL	Флаг успешного завершения работы блока.
xBusy	BOOL	Флаг «ФБ в процессе работы».
xError	BOOL	Флаг ошибки. Принимает значение TRUE при возникновении ошибки.
eError	COM.ERROR	Статус работы ФБ (или имя ошибки).

4. Пример опроса модуля MB110-8A по протоколу DCON

4.1. Формулировка задачи

Рассмотрим пример опроса модуля [MB110-8A](#) по протоколу **DCON** с помощью контроллера СПК207.03. Модуль подключен к порту COM2, его сетевые настройки приведены в табл. 4.1.

Табл. 4.1. Сетевые настройки модуля **MB110-8A**

Параметр	Значение
СОМ-порт СПК, к которому подключен модуль	COM2
Адрес модуля	1
Скорость обмена	115200
Количество бит данных	8
Контроль четности	Отсутствует
Количество стоп-бит	1

Пример создан в среде **CODESYS 3.5 SP7 Patch4** и подразумевает запуск на **СПК207.03.CS(-WEB)** с таргет-файлом **3.5.4.20 (023)**.

Пример доступен для скачивания: [Example_MV110_8A_DCON.zip](#)

Листинг РОУ примера приведен в [приложении А](#).

4.2. Описание протокола

Протокол [DCON](#) является одним из простейших строковых протоколов обмена. Он основан на архитектуре «Master - Slave» и реализуется поверх физического интерфейса RS485. На примере протокола DCON мы постараемся описать принципы разработки, с помощью которых можно реализовать любой строковый протокол обмена.

Структура кадра в общем виде выглядит следующим образом:

Символ начала сообщения	Адрес	Команда	Данные	Контрольная сумма	Символ конца сообщения
1 байт	2 байта	1...5 байт	1...256 байт	2 байта	1 байт

При этом в зависимости от конкретного устройства количество используемых полей кадра может быть различным.

В руководстве по эксплуатации на модуль MB110-8A приведена информация по реализации протокола для данного устройства. Модуль поддерживает всего две команды: единичный и групповой запрос результатов измерений каналов модуля. В рамках данного примера мы будем реализовывать групповой запрос. Соответствующая команда выглядит следующим образом:

#AA[CHK](cr), где

- символ начала сообщения;

AA – адрес модуля (в HEX);

[CHK] – контрольная сумма (в HEX);

(cr) – символ конца сообщения (\$R).

Ответ от модуля будет иметь следующий вид:

>(data)[CHK](cr), где

> - символ начала сообщения;

(данные) – записанные подряд без пробелов результаты всех 8 измерений в десятичном представлении. Длина каждой записи об одном измерении равна семи символам (знак, десятичная точка и 5 цифр). Положение десятичной точки модуль выбирает автоматически в зависимости от измеренного значения. При возникновении в измерительном канале исключительной ситуации возвращается значение **-99999** или **+99999**. Диагностики для определения типа исключительной ситуации не производится.

[CHK] – контрольная сумма (в HEX);

(cr) – символ конца сообщения (\$R).

При синтаксически неверном запросе или несоответствии контрольной суммы модуль не отвечает.

Контрольная сумма представляет собой сумму значений кодов всех ASCII символов команды, исключающую символы самой контрольной суммы. Если ее значение превышает **16#FF**, то используется только младший байт.

Рассмотрим пример запроса к модулю с адресом **1**:

#01[CHK]\$R

Отметим, что адрес модуля записывается в виде двух HEX символов. Соответственно, для модуля с адресом **74** запрос бы выглядел как **#4A[CHK]\$R**.

Рассчитаем контрольную сумму для запроса к модулю с адресом 1. Он будет представлять собой сумму ASCII кодов символов запроса, расположенных до контрольной суммы: #, 0 и 1. Узнав коды символов (непосредственно из [таблицы ASCII](#) или, например, воспользовавшись одним из [онлайн-конвертеров](#)), можно вычислить контрольную сумму. В данном случае, символ '#' имеет код 23h, символ '0' – 30h, символ '1' – 31h, и, соответственно, $CHK=23h+30h+31h=84h$.

Таким образом, запрос к модулю с адресом 1 с рассчитанной контрольной суммой будет иметь вид:

#0184\$R

Пример ответа от модуля выглядит следующим образом:

>+100.23+34.050+124.56+07.331-101.45+1038.9-50.501+05.880[CHK]\$R

Итак, мы знаем структуру запроса, структуру ответа и методику расчета контрольной суммы. Этой информации достаточно, чтобы начать реализацию протокола обмена в **CODESYS**.

4.3. Алгоритмизация задачи

Как уже упоминалось в [п. 2.1](#), процесс обмена данными через последовательный порт можно представить в виде циклически выполняемого алгоритма. На языке ST для реализации подобных алгоритмов в большинстве случаев используется оператор условного выбора CASE.

Алгоритм решаемой в примере задачи можно представить следующим образом:

```
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    i: INT;
END_VAR

CASE i OF
    0: // открытьпорт
        // перейти к шагу 1
    1: // опросить модуль
        // перейти к шагу 1
END_CASE
```

Рис. 4.1. Алгоритмизация задачи опроса модуля

Таким образом, при запуске программы будет однократно произведено открытие порта, после чего начнется циклический опрос модуля.

Соответственно, наша задача сводится к написанию кода, который будет выполняться в шагах 0 и 1. Удобно будет упаковать его в два функциональных блока:

1. ФБ управления портом, который будет вызываться на шаге 0;
2. ФБ опроса модуля, который будет вызываться на шаге 1.

Предварительно необходимо добавить в проект библиотеку [CAA SerialCom](#), поскольку ее функции и ФБ потребуются при реализации протокола.

4.4. ФБ управления портом (COM_CONTROL)

Создадим функциональный блок управления СОМ-портом с названием **COM_CONTROL**. Он будет использоваться для открытия порта (для начала обмена) и его закрытия в случае возникновения ошибок или необходимости остановить обмен.

Попробуем более подробно сформулировать требования к его функционалу – это поможет определиться с набором входных и выходных переменных:

1. ФБ должен уметь открывать порт с заданными настройками по логическому сигналу;
2. ФБ должен уметь закрывать порт по логическому сигналу;
3. ФБ должен содержать выход, который сигнализирует о том, что порт успешно открыт;
4. ФБ должен содержать выход, который получает номер дескриптора (handle) открытого порта;
5. ФБ должен содержать выходы, сигнализирующие о возникновении ошибок при открытии и закрытии порта.

Проанализировав требования, получим следующий список переменных ФБ:

```
FUNCTION_BLOCK COM_CONTROL
VAR_IN_OUT
    xOpen:          BOOL;                                // сигнал открытия порта
    xClose:         BOOL;                                // сигнал закрытия порта
END_VAR

VAR_INPUT
    uiPortNumber:      UINT;                            // номер порта
    udiBaudrate:       UDINT;                           // скорость передачи данных
    uiParity:          COM.PARITY;                      // четность
    uiByteSize:         UINT;                            // кол-во бит данных в байте
    uiStopBits:        COM.STOPBIT;                     // кол-во стоп бит
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:           BOOL;                            // флаг успешного открытия порта
    hCom:             COM.CAA.HANDLE;                  // дескриптор порта
    xOpenError:       BOOL;                            // флаг ошибки открытия порта
    xCloseError:      BOOL;                            // флаг ошибки закрытия порта
END_VAR

VAR
    aComParams:      ARRAY [1..5] OF COM.PARAMETER;    // структура настроек порта
    fb_COMopen:       COM.Open;                          // ФБ открытия порта
    fb_COMclose:     COM.Close;                         // ФБ закрытия порта
    eState:          COM_STATE;                        // текущий шаг работы с портом
END_VAR
```

Рис. 4.2. Объявление переменных ФБ **COM_CONTROL**

Обратите внимание, что переменные `xOpen` и `xClose` объявлены как `VAR_IN_OUT` – это позволяет менять их значения из ФБ. Таким образом, можно автоматически сбрасывать входные сигналы открытия и закрытия порта, чтобы предотвратить циклическое выполнение данных операций.

К локальным переменным ФБ относится структура параметров СОМ-порта, а также экземпляры ФБ [COM.Open](#) и [COM.Close](#), входящие в состав библиотеки [CAA SerialCom](#).

Как и сам алгоритм опроса, работу с СОМ-портом удобно реализовать через оператор CASE:

```

1 CASE eState OF
2
3     0:      // шаг инициализации блока
4
5     1:      // шаг ожидания управляющего сигнала
6
7     2:      // шаг открытия порта
8
9     3:      // шаг закрытия порта
10
11
12
13 END_CASE

```

Рис. 4.3. Алгоритм ФБ управления СОМ-портом

На шаге 0 будет происходить инициализация ФБ (под этим подразумевается завершение операций открытия/закрытия порта, завершенных при предыдущем вызове), на шаге 1 – ожидание управляющего сигнала. В зависимости от типа сигнала (открытие или закрытие порта), будет осуществлен переход к шагу 2 или 3. После завершения операции должно произойти возвращение к шагу 0.

На рис. 4.3 для обозначения шагов мы используем порядковые номера; такой подход лишен наглядности и затрудняет понимание алгоритма. Поэтому создадим **перечисление COM_STATE**, которое позволит использовать имена для обозначения шагов (**Application – Добавление объекта – DUT – Перечисление**):

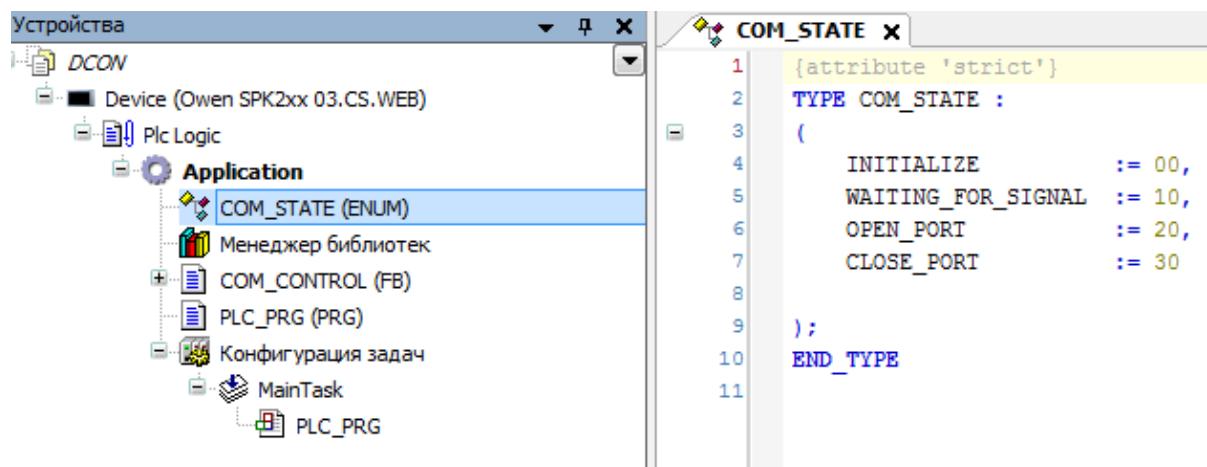


Рис. 4.4. Объявление перечисления **COM_STATE**

Для работы с перечислением нужно в переменных программы объявить его экземпляр. На самом деле, мы это уже сделали – см. переменную **eState** на рис. 4.2. Разрывы в номерах шагов позволяют при необходимости добавлять промежуточные шаги.

Теперь в операторе CASE можно использовать имена шагов, что явно повышает читабельность кода. Подобным приемом мы будем пользоваться и при разработке ФБ опроса модуля.

```
1 CASE eState OF
2
3     INITIALIZE:           // шаг инициализации блока
4
5     WAITING_FOR_SIGNAL:   // шаг ожидания управляющего сигнала
6
7     OPEN_PORT:            // шаг открытия порта
8
9     CLOSE_PORT:           // шаг закрытия порта
10
11
12
13 END_CASE
```

Рис. 4.5. Алгоритм ФБ управления COM-портом с использованием перечисления

Осталось написать код для каждого шага.

4.4.1. Инициализация порта (шаг INITIALIZE)

На шаге **INITIALIZE** происходит сброс ФБ открытия и закрытия порта, после чего осуществляется переход к шагу ожидания управляющего сигнала ([WAITING FOR SIGNAL](#)):

```
4     INITIALIZE:           // шаг инициализации блока
5
6     fb_COMopen (xExecute:=FALSE); // сброс ФБ управления портом
7     fb_COMclose (xExecute:=FALSE);
8
9     eState:=WAITING_FOR_SIGNAL; // переход к шагу ожидания управляющего сигнала
```

Рис. 4.6. Код шага INITIALIZE

4.4.2. Ожидание управляющего сигнала (шаг WAITING_FOR_SIGNAL)

На шаге **WAITING_FOR_SIGNAL** будет происходить ожидание управляющего сигнала. При детектировании сигнала происходит переход к соответствующему шагу ([OPEN_PORT](#) или [CLOSE_PORT](#)):

```
12     WAITING_FOR_SIGNAL:      // шаг ожидания управляющего сигнала
13
14     // если получен сигнал открытия порта...
15     IF xOpen THEN
16         IF hCom=0 OR hCom=16#FFFFFFF THEN          // если порт еще не открыт (0) или (16#FFFFFFF)...
17             eState := OPEN_PORT;                   // ...то переходим к шагу открытия порта
18         ELSE                                     // в противном случае считаем, что порт уже открыт, и тогда...
19             xOpen := FALSE;                      // сбрасываем сигнал открытия порта
20             xDone := TRUE;                      // выставляем флаг успешного открытия порта
21             eState := INITIALIZE;                // ...переходим к шагу инициализации блока
22         END_IF
23     END_IF
24
25
26     // если получен сигнал закрытия порта...
27     IF xClose THEN
28         IF hCom>0 AND hCom<16#FFFFFFF THEN        // если порт уже открыт...
29             eState := CLOSE_PORT;                  // ...то переходим к шагу закрытия порта
30         ELSE                                     // в противном случае считаем, что порт уже закрыт, и тогда...
31             xClose := FALSE;                     // сбрасываем сигнал закрытия порта
32             xDone := FALSE;                     // сбрасываем флаг открытого порта
33             eState := INITIALIZE;                // ...переходим к шагу инициализации порта
34     END_IF
35     END_IF
```

Рис. 4.7. Код шага **WAITING_FOR_SIGNAL**

При получении управляющего сигнала производится проверка дескриптора (handle) **hCom**. Значение **0** соответствует закрытому порту, значение **16#FFFFFFF** – ошибке открытия порта. Значения между **0** и **16#FFFFFFF** соответствуют открытому порту. Соответственно, не имеет смысла открывать уже открытый порт и закрывать закрытый – в этом случае необходимобросить управляющий сигнал, обновить значение выхода **xDone** и перейти на шаг инициализации ФБ.

Если порт закрыт и получен сигнал открытия порта, то происходит переход к шагу [OPEN_PORT](#). Если порт открыт и получен сигнал закрытия порта – к шагу [CLOSE_PORT](#).

4.4.3. Открытие порта (шаг OPEN_PORT)

На шаге **OPEN_PORT** необходимо открыть порт с заданными параметрами (напомним, эти параметры являются входным переменными ФБ **COM_CONTROL**).

```
37
38     OPEN_PORT:           // шаг открытия порта
39
40         SETTINGS();      // задаем настройки порта
41
42         OPEN();          // открываем порт
43
44     IF fb_COMopen.xDone AND fb_COMopen.xExecute THEN    // если блок открытия порта завершил работу...
45         xOpen := FALSE;                                // сбрасываем сигнал открытия порта
46         fb_COMopen(xExecute:=FALSE);                  // сбрасываем ФБ открытия порта
47         xDone := TRUE;                               // выставляем флаг успешного открытия порта
48         eState := INITIALIZE;                      // переходим к шагу инициализации порта
49     END_IF
50
51     IF fb_COMopen.xError AND fb_COMopen.xExecute THEN // если во время открытия порта возникли ошибки...
52         xOpenError := TRUE;                          // выставляем флаг ошибки
53         fb_COMopen(xExecute:=FALSE);                // сбрасываем ФБ открытия порта
54         xDone := FALSE;                           // сбрасываем флаг открытия порта
55         eState := INITIALIZE;                      // переходим к шагу инициализации порта
56     END_IF
```

Рис. 4.8. Код шага OPEN_PORT

На этом шаге используется еще один прием структурирования программы – выделение законченных фрагментов кода в **действия**. Действия являются вложенными **POU**, для создания которых необходимо нажать **ПКМ** на основной **POU** и выбрать команду **Добавление объекта – Действие**. Создадим для ФБ **COM_CONTROL** три действия – **SETTINGS** (задание настроек порта), **OPEN** (открытие порта) и **CLOSE** (закрытие порта).

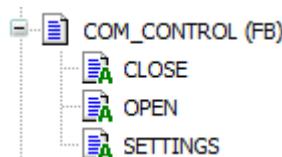


Рис. 4.9. Действия ФБ COM_CONTROL

Код действия **SETTINGS** выглядит следующим образом:

```
1 // настройки COM-порта
2
3
4 aComParams[1].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiPort;           // номер
5 aComParams[1].udiValue        := uiPortNumber;
6 aComParams[2].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiBaudrate;         // скорость
7 aComParams[2].udiValue       := udiBaudrate;
8 aComParams[3].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiParity;           // четность
9 aComParams[3].udiValue       := ANY_TO_UDINT(uiParity);
10 aComParams[4].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiByteSize;          // кол-во бит данных в байте
11 aComParams[4].udiValue      := uiByteSize;
12 aComParams[5].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiStopBits;          // кол-во стоп бит
13 aComParams[5].udiValue      := ANY_TO_UDINT(uiStopBits);
```

Рис. 4.10. Код действия **SETTINGS**

Массив **aComParams** содержит настройки СОМ-порта. Каждый его элемент представляет собой структуру типа [COM.PARAMETER](#), содержащую две переменных – имя параметра (**udiParameterId**) и его значение (**udiValue**). Имена параметров определены в списке глобальных констант **CAA_Parameter_Constant**. Их значения задаются на входе ФБ **COM_CONTROL**.

Параметры **uiParity** и **uiStopBits** представляют собой перечисления (**COM.Parity** и **COM.STOPBIT** соответственно). Чтобы избежать предупреждений компилятора, преобразуем их к нужному типу (т.е. к типу переменной **udiValue** – **UDINT**). Узнать фактический тип перечислений можно, посмотрев их описание в библиотеке, но проще будет воспользоваться функцией **ANY_TO_UDINT**, которая подходит для конверсии любого типа.

Код действия **OPEN** выглядит следующим образом:

```
// открываем порт
fb_COMopen.usiListLength := UINT_TO_USINT(SIZEOF(aComParams) / SIZEOF(COM.PARAMETER));
fb_COMopen.pParameterList := ADR(aComParams);
fb_COMopen.xExecute := TRUE;
fb_COMopen();
// получаем дескриптор
hCom := fb_COMopen.hCom;
```

Рис. 4.11. Код действия **OPEN**

В этом действии производится работа с экземпляром ФБ [COM.Open](#).

Сначала задаются входные параметры блока.

Вход **usiListLength** содержит число используемых параметров COM-порта. Разумеется, их можно задать и в явном виде (в рамках нашего примера **usiListLength := 5**), но тогда в случае необходимости изменить число параметров придется менять и данное значение. Этого можно избежать с помощью оператора **SIZEOF**, который возвращает размер переменной. Поделив размер массива параметров на размер одного параметра, получим текущее число параметров. При этом при изменении размерности массива новое значение будет рассчитано автоматически.

Вход **pParamterList** содержит адрес структуры параметров COM-порта.

Вход **xExecute** используется для управления блоком.

После установки входных параметров необходимо вызвать ФБ. Это приведет к открытию COM-порта с заданными настройками.

После этого необходимо получить значение дескриптора (**handle**), присвоив его выходной переменной **hCom** ФБ **COM_CONTROL**.

Мы рассмотрели код действий **SETTINGS** и **OPEN**, которые выполняются на шаге **OPEN_PORT**. Теперь разберем остальной код, который выполняется на этом шаге.

```

37
38     OPEN_PORT:           // шаг открытия порта
39
40         SETTINGS();      // задаем настройки порта
41
42         OPEN();          // открываем порт
43
44         IF fb_COMopen.xDone AND fb_COMopen.xExecute THEN // если блок открытия порта завершил работу...
45             xOpen := FALSE;                                // сбрасываем сигнал открытия порта
46             fb_COMopen(xExecute:=FALSE);                  // сбрасываем ФБ открытия порта
47             xDone := TRUE;                               // выставляем флаг успешного открытия порта
48             eState := INITIALIZE;                      // переходим к шагу инициализации порта
49         END_IF
50
51         IF fb_COMopen.xError AND fb_COMopen.xExecute THEN // если во время открытия порта возникли ошибки...
52             xOpenError := TRUE;                            // выставляем флаг ошибки
53             fb_COMopen(xExecute:=FALSE);                  // сбрасываем ФБ открытия порта
54             xDone := FALSE;                             // сбрасываем флаг открытия порта
55             eState := INITIALIZE;                      // переходим к шагу инициализации порта
56     END_IF

```

Рис. 4.12. Код шага **OPEN_PORT**

После выполнения действия **OPEN** необходимо проанализировать его результат. Если порт успешно открыт (у **fb_COMopen** выход **xDone = TRUE**), то сбрасываем управляющий сигнал, останавливаем работу **fb_COMopen**, взводим флаг успешного открытия порта (выход **xDone** ФБ **COM_CONTROL**) и переходим на шаг инициализации порта ([INITIALIZE](#)).

Если при открытии порта произошла ошибка (у ФБ **fb_COMopen** выход **xError = TRUE**), то взводим флаг ошибки открытия порта, останавливаем работу **fb_COMopen**, сбрасываем флаг успешного открытия порта (выход **xDone** ФБ **COM_CONTROL**) и переходим на шаг инициализации порта ([INITIALIZE](#)).

Осталось рассмотреть код шага закрытия порта.

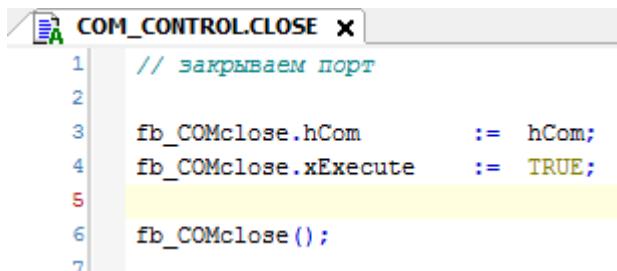
4.4.4. Закрытие порта (шаг CLOSE_PORT)

При попадании на шаг **CLOSE_PORT** необходимо закрыть порт. Это может потребоваться при необходимости прекращения обмена, а также обработке ошибок обмена.

```
58      CLOSE_PORT:           // шаг закрытия порта
59
60          CLOSE();        // закрываем порт
61
62
63          IF fb_COMclose.xDone AND fb_COMclose.xExecute THEN // если блок закрытия порта завершил работу...
64              xClose := FALSE;                                // сбрасываем сигнал закрытия порта
65              xDone := FALSE;                                // сбрасываем флаг открытия порта
66              hCom := 0;                                    // обнуляем хэндл
67              fb_COMclose(xExecute:=FALSE);                  // сбрасываем ФБ закрытия порта
68              eState := INITIALIZE;                         // переходим к шагу инициализации порта
69          END_IF
70
71          IF fb_COMclose.xError AND fb_COMclose.xExecute THEN // если во время закрытия порта возникли ошибки...
72              xCloseError := TRUE;                            // выставляем флаг ошибки
73              fb_COMclose(xExecute:=FALSE);                  // сбрасываем ФБ закрытия порта
74
75      END_IF
```

Рис. 4.13. Код шага **CLOSE_PORT**

Как и при открытии порта, сам код закрытия поместим в действие.



```
1 // закрываем порт
2
3 fb_COMclose.hCom := hCom;
4 fb_COMclose.xExecute := TRUE;
5
6 fb_COMclose();
```

Рис. 4.14. Код действия **CLOSE**

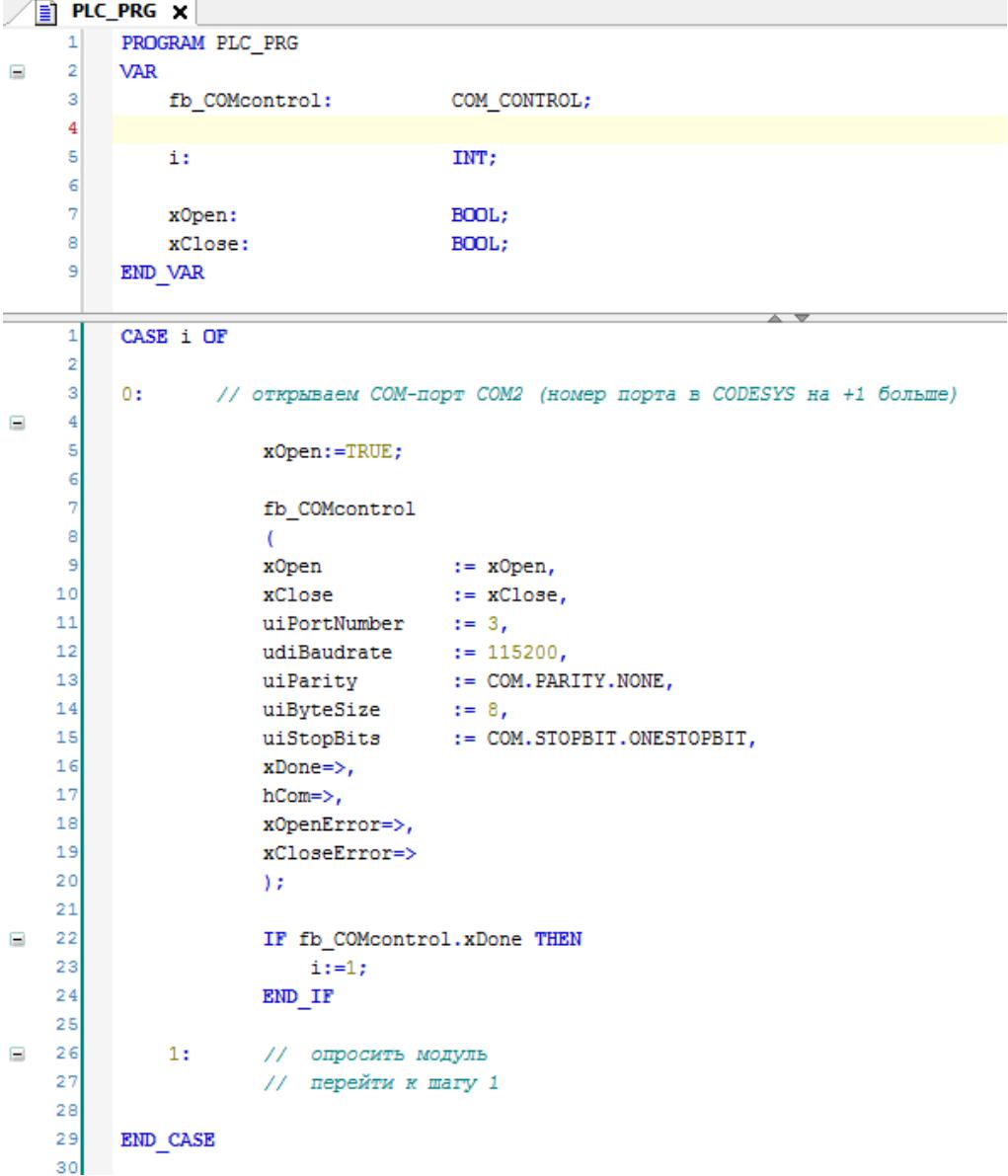
Для закрытия порта достаточно указать его дескриптор (handle) **hCom** и вызвать **fb_COMclose** с **xExecute = TRUE**.

После выполнения действия **CLOSE** необходимо проанализировать его результат. Если порт успешно открыт (у **fb_COMclose** выход **xDone = TRUE**), то сбрасываем управляющий сигнал, сбрасываем флаг успешного открытия порта, обнуляем значение дескриптора (handle) на выходе ФБ **COM_CONTROL**, останавливаем работу **fb_COMclose** и переходим на шаг инициализации порта.

Если при закрытии порта произошла ошибка (у ФБ **fb_COMclose** выход **xError = TRUE**), то взводим флаг ошибки закрытия порта и останавливаем работу **fb_COMclose**. При этом мы остаемся на том же шаге, т.е. в следующем цикле опять будет произведена попытка закрытия порта и так до тех пор, пока не произойдет успешное закрытие порта.

Итак, мы создали ФБ, с помощью которого сможем открывать порт с заданными параметрами и, при необходимости, закрывать его.

Теперь мы можем вернуться к нашей основной программе [PLC_PRG](#), объявить экземпляра ФБ **COM_CONTROL** и написать код для шага 0:



```
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    fb_COMcontrol:      COM_CONTROL;
    i:                  INT;
    xOpen:              BOOL;
    xClose:             BOOL;
END_VAR

CASE i OF
    0:      // открываем COM-порт COM2 (номер порта в CODESYS на +1 больше)
        xOpen:=TRUE;

        fb_COMcontrol
        (
            xOpen      := xOpen,
            xClose     := xClose,
            uiPortNumber := 3,
            udiBaudrate := 115200,
            uiParity    := COM.PARITY.NONE,
            uiByteSize   := 8,
            uiStopBits   := COM.STOPBIT.ONESTOPBIT,
            xDone=>,
            hCom=>,
            xOpenError=>,
            xCloseError=>
        );

        IF fb_COMcontrol.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF

    1:      // опросить модуль
            // перейти к шагу 1
END_CASE

```

Рис. 4.15. Алгоритмизация задачи опроса модуля с кодом шага 0

В рамках примера мы не будем рассматривать закрытие порта, поэтому в явном виде присвоим переменной **xOpen** значение **TRUE**. При старте программы шаг 0 будет выполнен однократно, поскольку возвращение на него не происходит.

Что ж, порт с заданными настройками открыт – теперь мы можем отправлять в него данные и считывать ответы. Пора переходить непосредственно к реализации протокола DCON.

Листинг ФБ **COM_CONTROL** приведен в [приложении А.1](#).

4.5. ФБ опроса модуля (MV110_8A_DCON)

Создадим функциональный блок опроса модуля **MV110-8A** по протоколу **DCON** с названием **MV110_8A_DCON**. Для начала требуется определиться с набором входных и выходных переменных.

Вполне очевидно, что нам будет нужен вход для управления блоком, с помощью которого мы будем начинать и прекращать его работу. Поскольку в общем случае к контроллеру может быть подключено несколько модулей, нам также понадобится вход для задания адреса опрашиваемого модуля. Еще один вход займет дескриптор (handle) COM-порта.

К выходным переменным будут относиться измеренные значения каналов модуля, флаг окончания цикла опроса и флаги ошибок обмена.

Мы сразу приведем список локальных переменных ФБ. Необходимость их объявления будет поясниться по мере описания принципов работы блока.

```
FUNCTION_BLOCK MV110_8A_DCON
VAR_INPUT
    xEnable:      BOOL;                      // сигнал опроса модуля
    hCom:          COM.CAA.HANDLE;           // дескриптор COM-порта
    byAddress:    BYTE;                      // адрес опрашиваемого модуля
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:        BOOL;                      // флаг окончания текущего цикла опроса модуля
    xWriteError:  BOOL;                      // флаг ошибки отправки запроса
    xReadError:   BOOL;                      // флаг ошибки получения ответа
    xTimeout:     BOOL;                      // флаг отсутствия ответа по истечению таймаута опроса
    xWrongCRC:   BOOL;                      // флаг получения ответа с неправильной контрольной суммой

    rMV110_8A_output1: REAL;                // считанные значения каналов модуля
    rMV110_8A_output2: REAL;
    rMV110_8A_output3: REAL;
    rMV110_8A_output4: REAL;
    rMV110_8A_output5: REAL;
    rMV110_8A_output6: REAL;
    rMV110_8A_output7: REAL;
    rMV110_8A_output8: REAL;

END_VAR

VAR
    eState:        DCON_state;              // текущий шаг опроса модуля
    fb_COMwrite:   COM.Write;               // ФБ отправки запроса
    fb_COMread:   COM.Read;                // ФБ получения ответа

    sWriteData:    STRING(255);             // запрос к модулю в виде строки
    sReadData:    STRING(255);             // полный ответ модуля в виде строки
    sReadBuff:    STRING(255);             // часть ответа модуля

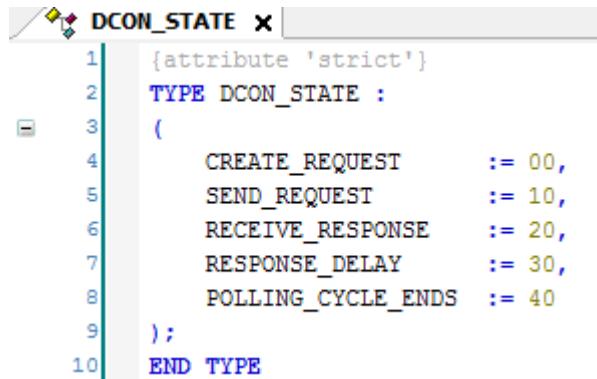
    sAddress:     STRING(2);               // адрес опрашиваемого модуля в виде строки
    byCRC:         BYTE;                   // CRC
    sCRC:          STRING(2);               // CRC в виде строки
    xCorrectAnswer: BOOL;                 // флаг корректного (с верной CRC) ответа от модуля
    i:             INT;                    // счетчик для цикла FOR

    fb_TON:        TON;                   // таймер
    fb_ANALYZE_DATA: ANALYZE_DATA;       // ФБ анализа ответа модуля
END_VAR

VAR CONSTANT
    c_tTimeout:   TIME:=T#1S;              // таймаут опроса модуля (время ожидания ответа)
    c_tDly:       TIME:=T#50MS;            // задержка перед отправкой следующего запроса
END_VAR
```

Рис. 4.16. Объявление переменных ФБ MV110_8A_DCON

Как и в предыдущем пункте, мы будем реализовывать пошаговый алгоритм через оператор CASE – и для этого опять воспользуемся **перечислением**, которое позволит использовать имена в качестве названий шагов. Экземпляр перечисления назовем **eState**.



```
1 {attribute 'strict'}
2 TYPE DCON_STATE :
3 (
4     CREATE_REQUEST      := 00,
5     SEND_REQUEST        := 10,
6     RECEIVE_RESPONSE    := 20,
7     RESPONSE_DELAY      := 30,
8     POLLING_CYCLE_ENDS := 40
9 );
10 END_TYPE
```

Рис. 4.17. Объявление перечисления DCON_STATE

Запишем алгоритм опроса модуля в общем виде:

```
1 IF xEnable THEN          // если получен сигнал опроса модуля...
2
3     CASE eState OF        // ...то запускаем циклический опрос
4
5         CREATE_REQUEST:    // шаг подготовки запроса
6
7         SEND_REQUEST:      // шаг отправки запроса к модулю
8
9         RECEIVE_RESPONSE:  // шаг получения ответа от модуля
10
11        RESPONSE_DELAY:   // шаг задержки перед следующим циклом опроса
12
13        POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
14
15     END_CASE
16
17 END_IF
```

Рис. 4.18. Алгоритм опроса модуля

На шаге **CREATE_REQUEST** будет происходить формирование запроса к модулю.

На шаге **SEND_REQUEST** этот запрос будет отправлен в СОМ-порт.

На шаге **RECEIVE_RESPONSE** будет происходить получение и анализ ответа от модуля.

Шаг **RESPONSE_DELAY** будет использоваться для создания задержки между получением ответа от модуля и отправки следующего запроса.

На шаге **POLLING_CYCLE_ENDS** будет происходить формирование значений выходов ФБ, после чего следует переход к начальному шагу.

Следует отметить, что необходимость наличия шага **RESPONSE_DELAY** зависит от особенностей конкретного опрашиваемого устройства. Некоторые устройства удерживают линию связи фиксированное время после ответа, в связи с чем необходимо организовывать задержку перед отправкой следующего запроса. В случае опроса модуля MB110-8A такая задержка не обязательна, но поскольку целью примера является демонстрация общих принципов организации обмена, то необходимо рассмотреть такую ситуацию.

Теперь можно начать писать код для каждого шага опроса. Как и в предыдущем пункте, законченные фрагменты кода мы будем оформлять в виде **действий**:

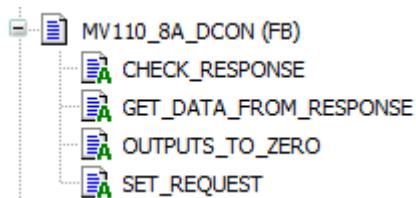


Рис. 4.19. Действия ФБ MV110_8A_DCON

4.5.1. Подготовка запроса (шаг CREATE_REQUEST)

На шаге **CREATE_REQUEST** происходит очистка буферов данных и подготовка запроса.

```

5   CREATE_REQUEST: // шаг подготовки запроса
6
7
8
9     _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadBuff), SIZE:=SIZEOF((sReadBuff))); // очищаем буфер приема
10    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadData), SIZE:=SIZEOF((sReadData))); // очищаем буфер данных
11    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sWriteData), SIZE:=SIZEOF((sWriteData))); // очищаем буфер запроса
12
13    SET_REQUEST(); // подготовка запроса
14
15    xDone := FALSE; // сброс флага окончания предыдущего цикла опроса
16
17    eState := SEND_REQUEST; // переходим к шагу отправки запроса
18
  
```

Рис. 4.20. Код шага CREATE_REQUEST

Под буфером понимается переменная, используемая для временного хранения данных. В данном случае такими переменными являются **sReadBuff** (буфер фрагмента ответа), **sReadData** (буфер полного ответа) и **sWriteData** (буфер запроса). В рамках примера модулю каждый раз отправляется один и тот же запрос, поэтому, в целом, нет реальной необходимости каждый раз очищать буфер запроса и формировать запрос заново – но в других ситуациях это может понадобиться (например, когда необходимо с помощью одного ФБ считывать несколько параметров устройства с помощью разных запросов).

Для очистки буфера используется функция **_BUFFER_CLEAR** из библиотеки **OSCAT**. Библиотека доступна для скачивания на сайте oscat.de, а также на [сайте компании Овен](#) в разделе **CODESYS V3/Библиотеки**. Библиотека OSCAT имеет открытые исходные коды, поэтому во многих случаях удобнее копировать ее функции и ФБ в пользовательский проект (вместо добавления через **Менеджер библиотек**).

Функция `_BUFFER_CLEAR` имеет два входных параметра: адрес буфера и его размер. Вместо задания размера буфера с помощью числа удобнее использовать оператор `SIZEOF`, возвращающий размер переменной. Возвращаемое значение имеет тип `BOOL` и принимает значение `TRUE` в случае успешного завершения очистки буфера.

```
FUNCTION _BUFFER_CLEAR : BOOL
VAR_INPUT
    PT : POINTER TO BYTE;
    SIZE : UINT;
END_VAR
VAR
    ptw : POINTER TO DWORD;
    temp: DWORD;
    end, end32 : DWORD;
END_VAR

(* this routine uses 32 bit access to gain speed *)
(* first access bytes till pointer is aligned for 32 bit access *)
temp := pt;
end := temp + UINT_TO_DWORD(size);
end32 := end - 3;
WHILE (pt < end) AND ((temp AND 16#00000003) > 0) DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
    temp := temp + 1;
END WHILE;
(* pointer is aligned, now copy 32 bits at a time *)
ptw := pt;
WHILE ptw < end32 DO (* *)
    ptw^ := 0;
    ptw := ptw + 4;
END WHILE;
(* copy the remaining bytes in byte mode *)
pt := ptw;
WHILE pt < end DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
END WHILE;

_BUFFER_CLEAR := TRUE;
```

Рис. 4.21. Код функции `_BUFFER_CLEAR` из библиотеки **OSCAT**

Код функции скопирован из библиотеки **OSCAT** без каких-либо изменений.

Действие **SET_REQUEST** используется для формирования запроса к модулю. Структура запроса известна из описания протокола **DCON**. Напомним, что DCON является строковым протоколом – т.е. все данные в нем передаются в виде ASCII-кодов соответствующих символов.

```

1 // формирование запроса к модулю MB110-8A
2
3
4 sWriteData[0]:=16#23;                                // ASCII: #
5
6   sAddress:=BYTE_TO_STRH(byAddress);                  // ASCII: адрес модуля (два HEX символа)
7
8 sWriteData[1]:=sAddress[0];                           //
9 sWriteData[2]:=sAddress[1];                           //
10
11 byCRC:=sWriteData[0]+sWriteData[1]+sWriteData[2];    // расчет CRC
12 sCRC:=BYTE_TO_STRH(byCRC);                          // ASCII: CRC (два HEX символа)
13
14 sWriteData[3]:=sCRC[0];                            //
15 sWriteData[4]:=sCRC[1];                            //
16
17 sWriteData[5]:=16#D;                               // ASCII: CR (перевод каретки)
18

```

Рис. 4.22. Код действия **SET_REQUEST**

Напомним, что со строковыми переменными можно работать как с массивом байт – это является очень удобным при наполнении буфера.

Структура запроса к модулю выглядит следующим образом:

	Старт символ	Адрес модуля	Контрольная сумма	Стоп символ
Размер	1 байт	2 байта	2 байта	1 байт
Значение	#	переменная	переменная	CR
Код ASCII	16#23	переменная	переменная	16#D

Входная переменная **byAddress** имеет тип **BYTE** – поэтому необходимо конвертировать ее в два HEX символа. Для этого воспользуемся функцией **BYTE_TO_STRH** из библиотеки **OSCAT** (см. рис. 4.23). Код функции скопирован из библиотеки **OSCAT** без каких-либо изменений.

Методика расчета контрольной суммы известна из описания протокола – она, действительно, представляет собой сумму всех элементов буфера, расположенных до контрольной суммы (т.е. старт символ и адрес модуля). В данном случае мы вычисляем контрольную сумму в явном виде, но при необходимости (например, при опросе нескольких различных модулей) ее расчет можно вынести в отдельную функцию.

```

1  FUNCTION BYTE_TO_STRH : STRING(2)
2  VAR_INPUT
3      IN : BYTE;
4  END_VAR
5  VAR
6      temp : BYTE;
7      PT : POINTER TO BYTE;
8  END_VAR
9
10 (*
11 version 1.3 29 mar. 2008
12 programmer hugo
13 tested by      tobias
14
15 (* read pointer to output string *)
16 PT := ADR(BYTE_TO_STRH);
17 (* calculate high order hex value *)
18 temp := SHR(in,4);
19 (* convert value to hex character *)
20 IF temp <= 9 THEN temp := temp + 48; ELSE temp := temp + 55; END_IF;
21 (* write first character to output string *)
22 PT^ := temp;
23 (* calculate low order hex value *)
24 temp := in AND 2#00001111;
25 IF temp <= 9 THEN temp := temp + 48; ELSE temp := temp + 55; END_IF;
26 (* increment pointer and write low order character *)
27 pt := pt + 1;
28 pt^ := temp;
29 (* set pointer at the end of the output string and close the string with 0 *)
30 pt := pt + 1;
31 pt^:= 0;

```

Рис. 4.23. Код функции **BYTE_TO_STRH** из библиотеки **OSCAT**

Еще раз вернемся к коду шага **CREATE_REQUEST**.

Мы рассмотрели процесс очистки буферов и формирования запроса. Кроме этого, на данном шаге происходит сброс флага окончания предыдущего цикла, после чего осуществляется переход к шагу [SEND_REQUEST](#).

```

5
6     CREATE_REQUEST: // шаг подготовки запроса
7
8
9         _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadBuff), SIZE:=SIZEOF((sReadBuff))); // очищаем буфер приема
10        _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadData), SIZE:=SIZEOF((sReadData))); // очищаем буфер данных
11        _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sWriteData), SIZE:=SIZEOF((sWriteData))); // очищаем буфер запроса
12
13        SET_REQUEST(); // подготовка запроса
14
15        xDone := FALSE; // сброс флага окончания предыдущего цикла опроса
16
17        eState := SEND_REQUEST; // переходим к шагу отправки запроса
18

```

Рис. 4.24. Код шага **CREATE_REQUEST**

4.5.2. Отправка запроса (шаг SEND_REQUEST)

На шаге **SEND_REQUEST** происходит отправка запроса, сформированного на предыдущем шаге.

```
19      SEND_REQUEST: // шаг отправки запроса к модулю
20
21
22      fb_COMwrite
23      (
24          xExecute := TRUE,
25          hCom     := hCom,
26          pBuffer  := ADR(sWriteData),
27          szSize   := INT_TO_UINT(LEN(sWriteData))
28      );
29
30
31
32      IF fb_COMwrite.xError THEN                                // если при отправке запроса произошла ошибка...
33          xWriteError := TRUE;                                     // выставляем флаг ошибки отправки запроса
34          eState       := POLLING_CYCLE_ENDS;                      // переходим к шагу окончания опроса
35      END_IF
36
37
38      IF fb_COMwrite.xDone THEN                                 // если отправка запроса успешно завершена...
39          fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);                         // сбрасываем фБ записи в порт
40
41          xWriteError := FALSE;                                  // сбрасываем флаг ошибки отправки запроса
42
43          fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);                   // сбрасываем таймер
44          fb_TON(IN:=TRUE, PT:=c_tTimeout);                    // запускаем таймер таймаута
45
46          eState       := RECEIVE_RESPONSE;                     // переходим к шагу получения ответа от модуля
47      END_IF
48
```

Рис. 4.25. Код шага **SEND_REQUEST**

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Write](#).

Входными переменным блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор (handle) COM-порта (**hCom**), адрес буфера запроса (**pBuffer**) и размер буфера (**szSize**). В строковом протоколе размер запроса определяется числом его символов – поэтому воспользуемся функцией **LEN**, которая возвращает длину строки.

После вызова блока отправки запроса необходимо проанализировать его результат. Если при отправке произошла ошибка (у ФБ **fb_COMwrite** выход **xError = TRUE**), то вводим флаг ошибки и переходим к шагу завершения опроса.

Если запрос успешно отправлен (у **fb_COMwrite** выход **xDone = TRUE**), то завершаем работу блока, сбрасываем флаг ошибки, запускаем таймер таймаута (он потребуется нам на следующем шаге) и переходим к шагу [RECEIVE_RESPONSE](#).

4.5.3. Получение ответа (шаг RECEIVE_RESPONSE)

На шаге RECEIVE_RESPONSE происходит получение ответа от модуля.

```
50      RECEIVE_RESPONSE: // шаг получения ответа от модуля
51
52
53
54      fb_COMread
55      (
56          xExecute := TRUE,
57          hCom := hCom,
58          pBuffer := ADR(sReadBuff),
59          szBuffer := SIZEOF(sReadBuff),
60      );
61
62      fb_TON(); // вызываем таймер таймаута
63
64      IF fb_COMread.xError THEN // если при получении ответа произошла ошибка...
65          xReadError := TRUE; // выставляем флаг ошибки получения ответа
66          eState := POLLING_CYCLE_ENDS; // переходим к шагу окончания опроса
67      END_IF
68
69      IF fb_COMread.xDone THEN // если ФБ чтения из порта завершил работу...
70          xTimeout:=FALSE; // сбрасываем флаг таймаута
71          CHECK_RESPONSE(); // ищем символы начала и конца ответа
72          fb_COMread(xExecute:=FALSE); // завершаем работу блока чтения из порта
73
74      IF xCorrectAnswer THEN // если в ответе есть и символ начала, и символ конца...
75          GET_DATA_FROM_RESPONSE(); // выделяем данные из ответа
76          eState := RESPONSE_DELAY; // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
77      END_IF
78      END_IF
79
80      IF fb_TON.Q THEN // если сработал таймер таймаута...
81          xTimeout := TRUE; // взводим флаг ошибки по таймауту
82          OUTPUTS_TO_ZERO(); // сбрасываем значения выходов блока
83          eState := RESPONSE_DELAY; // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
84      END_IF
85
```

Рис. 4.26. Код шага RECEIVE_RESPONSE

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Read](#).

Входными переменными блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор (**handle**) COM-порта (**hCom**), адрес буфера фрагмента ответа (**pBuffer**) и размер буфера (**szSize**). Вместо задания размера буфера с помощью числа удобнее использовать оператор **SIZEOF**, возвращающий размер переменной. В данном случае функция **LEN** уже не нужна, т.к. размер буфера приема в большинстве случаев является статической величиной, зависящей только от размера соответствующей переменной.

Необходимо понимать, что в ряде случаев подчиненное устройство не ответит на запрос (например, в случае некорректного запроса или неисправности устройства). Если не предусмотреть эту ситуацию, то программа может «застрять» на шаге получения ответа, чего происходить не должно. Для этого используется контроль таймаута опроса – по истечению заданного времени мы выходим из текущего шага в независимости от факта получения ответа. Таймер таймаута был запущен нами в конце предыдущего шага, поэтому на данном шаге достаточно просто вызвать его с теми же аргументами. Время таймаута определяется с помощью константы **c_tTimeout**.

После вызова блока получения ответа необходимо проанализировать его результат. Если при получении произошла ошибка (у **fb_COMread** выход **xError = TRUE**), то взводим флаг ошибки и переходим к шагу завершения опроса.

Если ответ успешно получен (у **fb_COMread** выход **xDone = TRUE**), то сбрасываем флаг ошибки таймаута, проверяем корректность ответа и завершаем работу блока.

Проверка корректности ответа вынесена в действие **CHECK_RESPONSE**:

```

1 IF fb_COMread.szSize>0 THEN // если из порта была считана порция данных...
2   sReadData := CONCAT(sReadData,sReadBuff); // ...то приклеиваем их к предыдущей порции...
3   // ...и остаемся на этом же шаге, чтобы считать следующую порцию данных
4
5   // ищем символы начала и конца ответа, вырезаем ответ
6
7   IF FIND(sReadData, '>') <> 0 AND FIND(sReadData, '$R') <> 0 AND (FIND(sReadData, '$R') > FIND(sReadData, '>')) THEN
8     sReadData:=MID(sReadData, FIND(sReadData, '$R') - FIND(sReadData, '>') + 1, FIND(sReadData, '>'));
9     xCorrectAnswer:=TRUE; // взводим флаг получения корректного ответа
10    END_IF
11
12 END_IF

```

Рис. 4.27. Код действия **CHECK_RESPONSE**

В некоторых случаях (в частности, при чтении большого количества данных), ответ от подчиненного устройства может прийти в виде нескольких фрагментов. Чтобы корректно обработать эту ситуацию, мы будем делать следующее: пока не сработал таймер таймаута, каждый полученный фрагмент ответа будем «приклеивать» к предыдущему фрагменту с помощью функции **CONCAT** в буфере полного ответа (**sReadData**), после чего искать в буфере старт символ и стоп символ с помощью функции **FIND**. Если оба символа обнаружены, и при этом позиция стоп символа больше позиции старт символа, то можно сделать вывод что в буфере находится ответ от подчиненного устройства. При этом в ряде специфических случаев он может находиться не в начале буфера, поэтому следует вырезать его, ориентируясь на позиции старт- и стоп символа. Вырезанный ответ помещаем в тот же самый буфер и взводим флаг получения корректного ответа (**xCorrectAnswer**).

...	Старт символ	Стоп символ	...
Старт символ	Стоп символ

вырезаем из буфера полученный ответ (от старт символа до стоп символа)

Если же один из символов не найден (например, пришел первый фрагмент ответа, в котором содержится старт символ, но стоп символа еще нет), то мы остаемся на данном шаге до истечения таймаута, что позволит получить нам следующие фрагменты.

Вернемся к шагу **RECEIVE_RESPONSE** (см. рис. 4.26). После выполнения кода действия **CHECK_RESPONSE** необходимо завершить работу **ФБ COM.Read**. Если взведен флаг корректного ответа (**xCorrectAnswer**), то переходим к действию **GET_DATA_FROM_RESPONSE**, в котором будем разбирать полученный ответ.

```

MV110_8A_DCON.GET_DATA_FROM_RESPONSE x

1
2
3 // обнуляем CRC запроса
4 byCRC:=0;
5
6 // подсчитываем CRC ответа
7 FOR i:=0 TO FIND(sReadData, '$R') - 4 DO
8     byCRC:=byCRC+sReadData[i];
9
10 END_FOR
11
12 // переводим CRC в ASCII
13 sCRC:=BYTE_TO_STRH(byCRC);
14
15 // если расчитанная CRC соответствует CRC ответа...
16 IF sCRC=MID(sReadData, 2, FIND(sReadData, '$R') - 2) THEN
17
18     // сбрасываем флаг неправильной CRC
19     xWrongCRC:=FALSE;
20
21
22     // разбираем ответ
23     fb_ANALYZE_DATA(sData:=sReadData);
24
25
26     // присваиваем значения на выход блока
27     rMV110_8A_output1:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[1];
28     rMV110_8A_output2:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[2];
29     rMV110_8A_output3:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[3];
30     rMV110_8A_output4:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[4];
31     rMV110_8A_output5:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[5];
32     rMV110_8A_output6:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[6];
33     rMV110_8A_output7:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[7];
34     rMV110_8A_output8:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[8];
35
36 ELSE
37     // если CRC запроса и ответа не совпадают...
38     xWrongCRC:=TRUE; // ...выставляем флаг некорректной CRC
39 END_IF

```

Рис. 4.28. Код действия **GET_DATA_FROM_RESPONSE**

В первую очередь необходимо проверить контрольную сумму. Рассчитаем ее по известному нам алгоритму (просуммируем ASCII коды всех символов, расположенных перед контрольной суммой). Сравним ее с контрольной суммой ответа, предварительно преобразовав в строковый вид с помощью функции **BYTE_TO_STRH** из библиотеки **Oscat** (из описания протокола мы знаем, что контрольная сумма находится в двух байтах перед стоп символом).

Если рассчитанная контрольная сумма совпадает с полученной, то можно переходить к разбору ответа. Предварительно необходимо сбросить флаг ошибки контрольной суммы.

Разбор ответа производится с помощью экземпляра ФБ **ANALYZE_DATA**. Входной переменной для блока является ответ модуля в виде строки, выходной – массив из значений типа **REAL**.

```

ANALYZE_DATA X
1 FUNCTION_BLOCK ANALYZE_DATA
2 VAR_INPUT
3   sData: STRING; // анализируемая строка
4 END_VAR
5 VAR CONSTANT
6   c_iMaxCanal: INT := 8; // кол-во значений в строке
7 END_VAR
8 VAR_OUTPUT
9   arValue: ARRAY [1..c_iMaxCanal] OF REAL; // массив выделенных из строки REAL значений
10 END_VAR
11 VAR
12   aiSignPos: ARRAY [1..c_iMaxCanal+1] OF INT; // массив позиций знаков строки
13   i,j: INT; // счетчики для циклов FOR
14 END_VAR
15
16
17
18
19
j:=1; // сбрасываем счетчик
2
3 FOR i:=1 TO FIND(sData,'$R') DO // проверяем каждый символ строки..
4   IF sData[i]=16#2B OR sData[i]=16#2D OR sData[i]=16#0D THEN // ...не является ли он '+', '-' или '$R'
5     aiSignPos[j]:=i; // и если является, то записываем его позицию
6     j:=j+1;
7   END_IF
8 END_FOR
9
10 FOR i:=1 TO c_iMaxCanal-1 DO // вырезаем из строки все значения, кроме последнего
11   arValue[i]:=STRING_TO_REAL(MID(sData, aiSignPos[i+1] - aiSignPos[i], aiSignPos[i] + 1)); // значение - это то, что находится между соседними знаками
12 END_FOR
13
14 // вырезаем последнее значение - не забываем, что между предпоследним и последним знаком...
15 //...кроме этого значения лежат еще два символа CRC, которые не нам не нужны
16
17 arValue[c_iMaxCanal]:=STRING_TO_REAL(MID(sData, aiSignPos[c_iMaxCanal+1] - aiSignPos[c_iMaxCanal] - 2, aiSignPos[c_iMaxCanal] - 1));
18
19

```

Рис. 4.29. Код ФБ ANALYZE_DATA

Как преобразовать строку со значениями в переменные типа **REAL**, при условии, что количество символов для каждого значения нам заранее неизвестно? (например, оно может быть как таким: 11.22, так и таким: 333.444)

В этом случае надо ориентироваться на специальные символы-разделители. В контексте чисел такими знаками являются «+» и «-». Мы можем сказать, что значение – это то, что расположено между двумя любыми знаками, включая первый знак.

Поэтому сначала необходимо найти в строке эти знаки и запомнить их позиции. Помимо этого, потребуется найти стоп символ – он понадобится нам для определения последнего значения в ответе.

Рассмотрим это на примере, в котором в ответе содержится 3 значения (1.2, -33.44 и 555.666). В реальном ответе от модуля будет 8 значений фиксированного размера, но принцип останется неизменным.

Найдем позиции знаков и стоп символа (они соответственно, равны 2, 6, 12, 22). Теперь мы знаем, что первое значение занимает символы 2-5, второе – 6-11, а третье 12-19 (мы знаем, что между последним значением и стоп символом также находятся два символа CRC). Осталось только вырезать из строки соответствующие фрагменты и преобразовать их функцией **STRING_TO_REAL**. Ввиду упомянутых особенностей, последнее значение придется обрабатывать отдельно.

Символ ответа	>	+	1	.	2	-	3	3	.	4	4	+	5	5	5	.	6	6	6	CRC1	CRC2	\$R
Позиция	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22

Вернемся на уровень выше, в действие **GET_DATA_FROM_RESPONSE** (см. рис. 4.28). Итак, мы проанализировали ответ и получили массив из 8-и значений типа **REAL**. Теперь присвоим их выходным переменным ФБ **MV110_8A_DCON**.

Если же рассчитанная контрольная сумма не совпала с контрольной суммой ответа, то анализировать его смысла не имеет – достаточно взвести флаг некорректной контрольной суммы (**xWrongCRC**).

Еще раз перейдем на уровень выше и вернемся в код шага **RECEIVE_RESPONSE** (см. рис. 4.27).

```

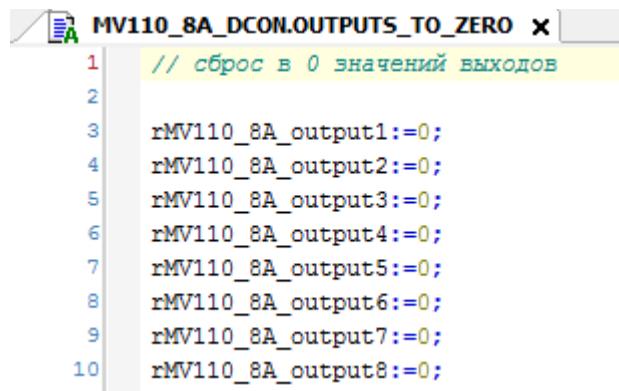
75           GET_DATA_FROM_RESPONSE();
76           eState := RESPONSE_DELAY;          // выделяем данные из ответа
77           END_IF                            // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
78       END_IF
79
80   IF fb_TON.Q THEN                      // если сработал таймер таймаута...
81       xTimeout := TRUE;                 // возводим флаг ошибки по таймауту
82       OUTPUTS_TO_ZERO();                // сбрасываем значения выходов блока
83       eState := RESPONSE_DELAY;        // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
84   END_IF
85

```

Рис. 4.30. Фрагмент кода шага **RECEIVE_RESPONSE**

После анализа ответа переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса.

Если же сработал таймер таймаута (основной причиной этого является отсутствие ответа от модуля в течение заданного интервала времени), то выставляем флаг ошибки по таймауту, выполняем действие **OUTPUTS_TO_ZERO** (брос сброс выходных переменных ФБ **MV110_8A_DCON** со считанными с модуля значениями) и переходим к шагу **RESPONSE_DELAY**.



```

MV110_8A_DCON.OUTPUTS_TO_ZERO x
1 // сброс в 0 значений выходов
2
3 rMV110_8A_output1:=0;
4 rMV110_8A_output2:=0;
5 rMV110_8A_output3:=0;
6 rMV110_8A_output4:=0;
7 rMV110_8A_output5:=0;
8 rMV110_8A_output6:=0;
9 rMV110_8A_output7:=0;
10 rMV110_8A_output8:=0;

```

Рис. 4.31. Код действия **OUTPUTS_TO_ZERO**

4.5.4. Организация задержки (шаг RESPONSE_DELAY)

На шаге **RESPONSE_DELAY** происходит запуск таймера задержки перед следующим циклом опроса. Как уже упоминалось, эта задержка может понадобиться при опросе конкретных устройств, которые после отправки ответа блокируют линию связи на определенное время. Время задержки определяется с помощью константы **c_tDelay**.

После запуска таймера происходит переход к шагу **POLLING_CYCLE_ENDS**.

```
87      RESPONSE_DELAY: // шаг задержки перед следующим циклом опроса
88
89
90
91      fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);           // сбрасываем таймер
92      fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tDelay);           // запускаем таймер задержки
93
94      eState := POLLING_CYCLE_ENDS;             // переходим к шагу окончания опроса
```

Рис. 4.32. Код шага **RESPONSE_DELAY**

4.5.5. Завершение цикла опроса (шаг POLLING_CYCLE_ENDS)

На шаге **POLLING_CYCLE_ENDS** необходимо вызвать таймер задержки перед следующим циклом опроса. После его срабатывания происходит завершение работы экземпляров ФБ чтения и записи [COM.Read](#) и [COM.Write](#), сброс флага получения корректного ответа (в следующем цикле он должен быть просчитан заново), установка флага успешного завершения текущего цикла опроса и переход к шагу **CREATE_REQUEST**.

```
96      POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
97
98
99
100     fb_TON();                      // вызываем таймер задержки
101
102     IF fb_TON.Q THEN               // если сработал таймер задержки...
103         fb_COMread (xExecute:=FALSE); // сбрасываем ФБ чтение из порта
104         fb_COMwrite(xExecute:=FALSE); // сбрасываем ФБ записи в порт
105
106         xCorrectAnswer := FALSE;    // сбрасываем флаг корректного ответа
107
108         xDone       := TRUE;        // выставляем флаг окончания текущего цикла опроса модуля
109
110     END_IF
```

Рис. 4.33. Код шага **POLLING_CYCLE_ENDS**

Итак, мы написали код для всех шагов опроса модуля. Теперь вернемся к тому моменту, когда мы записывали алгоритм работы ФБ **MV110_8A_DCON**, и вспомним, что весь написанный код начинает выполняться только при условии **xEnable=TRUE**. Но в процессе работы программы может возникнуть ситуация, когда обмен необходимо остановить. Соответственно, в этом случае потребуется также выполнить ряд действий (в операторе **ELSE**) – сбросить флаги завершения опроса и получения корректного ответа, обнулить значения выходных переменных типа **REAL** (см. рис. 4.31) и перейти на шаг **CREATE_REQUEST** (чтобы при следующем запуске ФБ начать его выполнение с первого шага).

```

1   IF xEnable THEN          // если получен сигнал опроса модуля...
2
3     CASE eState OF        // ...то запускаем циклический опрос
4
5       CREATE_REQUEST: // шаг подготовки запроса
6
7         [11 lines]
8         SEND_REQUEST: // шаг отправки запроса к модулю
9
10      [27 lines]
11      RECEIVE_RESPONSE: // шаг получения ответа от модуля
12
13      [33 lines]
14      RESPONSE_DELAY: // шаг задержки перед следующим циклом опроса
15
16      [5 lines]
17      POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
18
19      [13 lines]
20    END_CASE
21
22
23  ELSE                      // если сигнал опроса модуля пропал...
24    xDone := FALSE;           // сбрасываем флаг окончания текущего цикла опроса модуля
25
26    xCorrectAnswer := FALSE; // сбрасываем флаг корректного ответа
27
28    OUTPUTS_TO_ZERO();        // сбрасываем значения выходов блока
29
30    eState := CREATE_REQUEST; // переходим к шагу подготовки запроса
31
32 END_IF
33
34
35
36
37
38
39
40
41
42
43
44
45
46
47
48
49
50
51
52
53
54
55
56
57
58
59
60
61
62
63
64
65
66
67
68
69
70
71
72
73
74
75
76
77
78
79
80
81
82
83
84
85
86
87
88
89
90
91
92
93
94
95
96
97
98
99
100
101
102
103
104
105
106
107
108
109
110
111
112
113
114
115
116
117
118
119
120
121
122

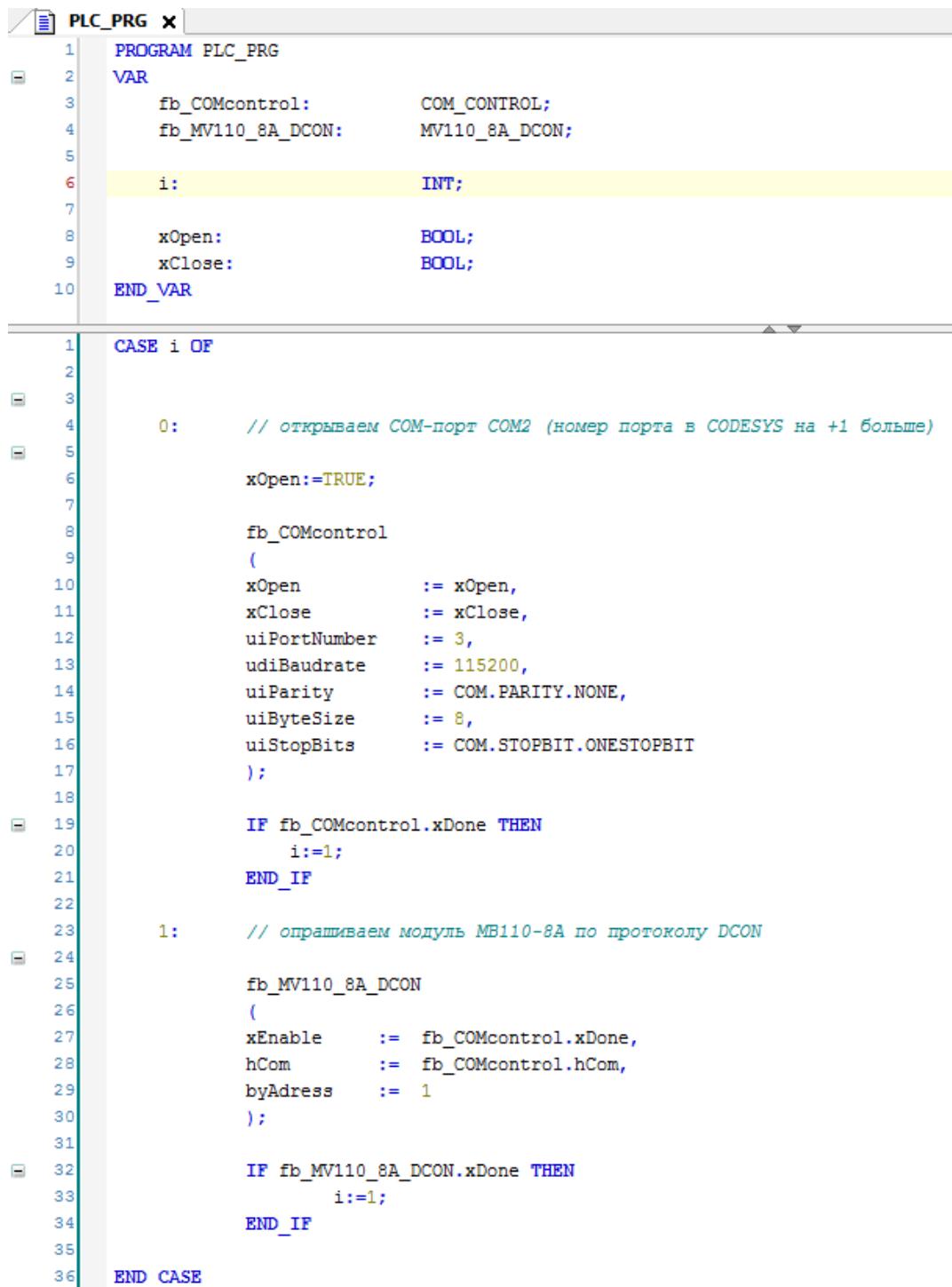
```

Рис. 4.34. Код ФБ **MV110_8A_DCON** (код отдельных шагов скрыт)

Функциональный блок опроса модуля **MB110-8A** по протоколу **DCON** готов. Его листинг приведен в [приложении А.2](#).

4.6. Программа опроса (PLC_PRG)

Итак, мы создали ФБ управления COM-портом и ФБ опроса модуля **MB110-8A** по протоколу **DCON**. Теперь осталось вызывать их в программе **PLC_PRG**. Как уже упоминалось при алгоритмизации задачи, сам процесс опроса тоже удобнее разбить на шаги.



```
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    fb_COMcontrol:           COM_CONTROL;
    fb_MV110_8A_DCON:        MV110_8A_DCON;
    i:                      INT;
    xOpen:                  BOOL;
    xClose:                  BOOL;
END_VAR

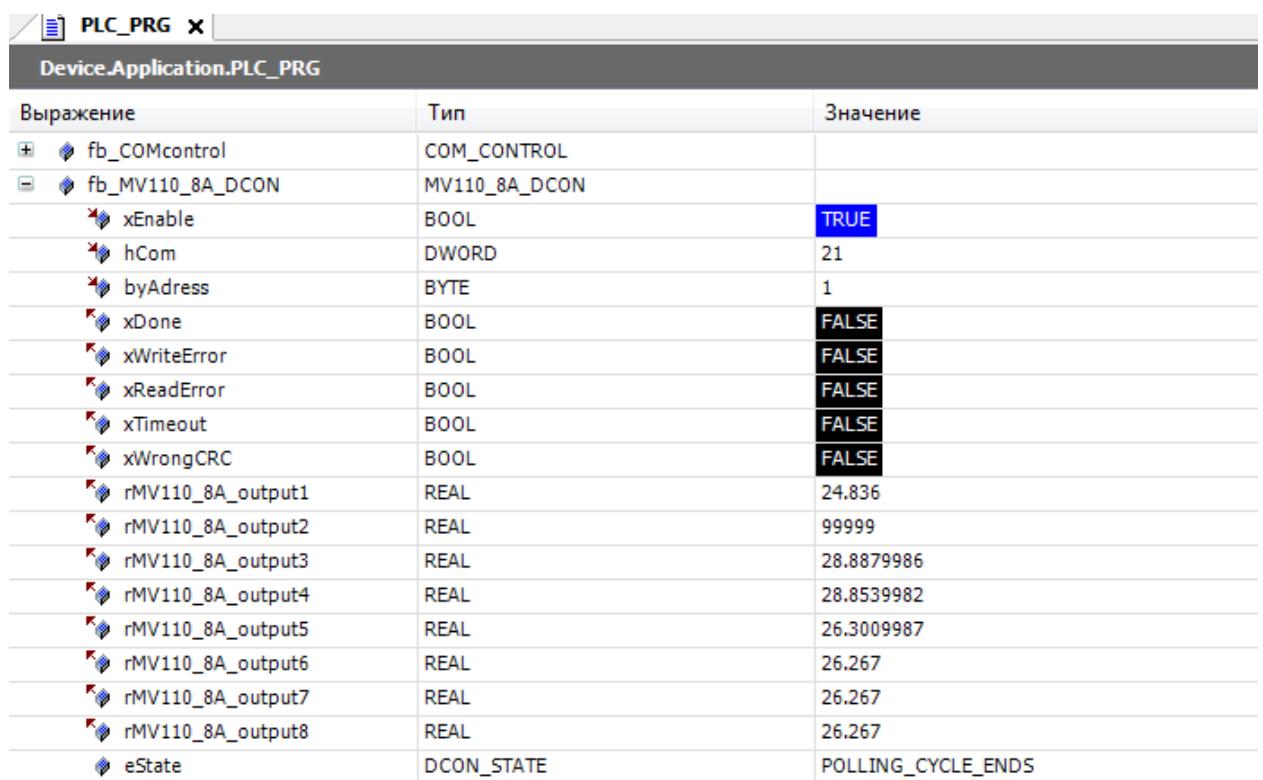
CASE i OF
    0:          // открываем COM-порт COM2 (номер порта в CODESYS на +1 больше)
        xOpen:=TRUE;
        fb_COMcontrol
        (
            xOpen      := xOpen,
            xClose     := xClose,
            uiPortNumber := 3,
            udiBaudrate := 115200,
            uiParity   := COM.PARITY.NONE,
            uiByteSize  := 8,
            uiStopBits  := COM.STOPBIT.ONESTOPBIT
        );
        IF fb_COMcontrol.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF
    1:          // опрашиваем модуль MB110-8A по протоколу DCON
        fb_MV110_8A_DCON
        (
            xEnable    := fb_COMcontrol.xDone,
            hCom       := fb_COMcontrol.hCom,
            byAdress   := 1
        );
        IF fb_MV110_8A_DCON.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF
END_CASE
```

Рис. 4.35. Код программы **PLC_PRG**

При запуске программы однократно выполняется код шага 0, что приводит к открытию СОМ-порта СПК с заданными настройками при помощи ФБ **COM_CONTROL**. После успешного открытия порта происходит переход на шаг 1, в котором с помощью ФБ **MV110_8A_DCON** организуется опрос модуля с заданным адресом. После окончания опроса модуля можно переходить к опросу следующего устройства; в нашем случае других устройств нет, поэтому мы остаемся на текущем шаге и продолжаем циклически опрашивать модуль.

Программа **PLC_PRG** привязана к задаче с временем цикла **10 мс**. Рекомендуется привязывать программы обмена к задачам с наименьшим временем цикла (не более 10-20 мс).

На рис. 4.36 приведен скриншот программы в процессе работы. Как можно заметить, значение второго канала равно **99999** – что соответствует возникновению в канале исключительной ситуации (например, обрыву датчика). Это является особенностью модуля, а не протокола **DCON**.



Выражение	Тип	Значение
+ fb_COMcontrol	COM_CONTROL	
- fb_MV110_8A_DCON	MV110_8A_DCON	
✖ xEnable	BOOL	TRUE
✖ hCom	DWORD	21
✖ byAdress	BYTE	1
✖ xDone	BOOL	FALSE
✖ xWriteError	BOOL	FALSE
✖ xReadError	BOOL	FALSE
✖ xTimeout	BOOL	FALSE
✖ xWrongCRC	BOOL	FALSE
✖ rMV110_8A_output1	REAL	24.836
✖ rMV110_8A_output2	REAL	99999
✖ rMV110_8A_output3	REAL	28.8879986
✖ rMV110_8A_output4	REAL	28.8539982
✖ rMV110_8A_output5	REAL	26.3009987
✖ rMV110_8A_output6	REAL	26.267
✖ rMV110_8A_output7	REAL	26.267
✖ rMV110_8A_output8	REAL	26.267
✖ eState	DCON_STATE	POLLING_CYCLE_ENDS

Рис. 4.36. Считанные значения каналов модуля

5. Пример опроса счетчика СЭТ-4ТМ.03М

5.1. Формулировка задачи

Рассмотрим пример опроса счетчика [СЭТ-4ТМ.03М](#) по нестандартному протоколу с помощью контроллера **СПК207.04.WEB**. В качестве опрашиваемого параметра используем текущее напряжение по фазе А (**Ua**). Счетчик подключен к порту **СОМ3**, его сетевые настройки приведены в табл. 5.1.

Табл. 5.1. Сетевые настройки счетчика **СЭТ-4ТМ**

Параметр	Значение
СОМ-порт СПК, к которому подключен модуль	СОМ3
Адрес модуля	200
Скорость обмена	9600
Количество бит данных	8
Контроль четности	Нечетный
Количество стоп-бит	1

Пример создан в среде **CODESYS 3.5 SP7 Patch4** и подразумевает запуск на **СПК207.04.CS-WEB**.

Пример доступен для скачивания: [Example_SET_4TM.zip](#)

Листинг РОУ приведен в [приложении Б](#).

5.2. Описание протокола

Счетчики **СЭТ-4ТМ.03М** поддерживают нестандартный Modbus-подобный двоичный протокол. Его описание представляет собой 200-страничный документ; ниже мы приведем ключевые моменты, на которые стоит обращать внимание при реализации обмена. Следует отметить, что в рамках примера будет использована не вся приведенная информация.

1. Критерием окончания ответа от счетчика является пауза длиной в 6-8 мс.

2. Максимальный размер буфера приема/передачи – 96 байт.

3. Структура запроса к счетчику:

Сетевой адрес	Код запроса	Код параметра	Параметры	Контрольная сумма
1 байт / 5 байт	1 байт / 5 байт	1 байт, может отсутствовать	до 91 байта; может отсутствовать	2 байта

Адрес и код запроса могут быть как обычными (занимать 1 байт), так и расширенными (занимать 5 байт). В данном примере мы рассматриваем работу только с обычными адресами и запросами.

4. Структура ответа счетчика:

Сетевой адрес	Поле данных ответа	Контрольная сумма
1 байт / 5 байт	до 93 байт	2 байта

5. Расчет контрольной суммы осуществляется аналогично протоколу Modbus (в спецификации протокола приведен алгоритм расчета).

6. Перед опросом счетчика необходимо открыть канал связи с помощью специального запроса следующего формата:

Сетевой адрес	Код запроса	Пароль	Контрольная сумма
1 байт / 5 байт	16#01	6 байт	2 байта

Пароль 2-го уровня (уровень «хозяин») доступа по умолчанию – **000000** в ASCII-кодах.

Если в течение 20 секунд счетчик не получает запросов, то канал связи закрывается.

7. Запрос для чтения текущего значения напряжения фазы А (Ua) выглядит следующим образом:

Код запроса – **16#08** (чтение параметров и данных);

Код параметра – **16#1B** (чтение данных в формате с плавающей точкой);

Параметры – один байт кода массива данных и один байт **RWRI** (регистр вспомогательных режимов измерения).

Код массива данных – **16#00**;

Таблица 2-45 – Запрашиваемые массивы данных

Значение байта «Массив данных»	Наименование запрашиваемых данных
<u>00h</u>	Данные вспомогательных режимов измерения (аналогично 08h\11h)
01h	Зафиксированные данные вспомогательных режимов измерения (аналогично 08h\14h)
02h	Групповые данные вспомогательных режимов измерений (аналогично 08h\16h)
03h	Групповые зафиксированные данные вспомогательных режимов измерения (аналогично 08h\16h)

Рис. 5.1. Таблица кодов массивов данных из описания протокола

Значение RWRI – 0001 00 01 = **16#11**.

Таблица 2-38 – Структура и возможные значения RWRI

RWRI								C9T4TM.02	C9T1M.01	C9T4TM.03	ПСЧ-4TM.05, ПСЧ-3TM.05	СЭБ-1TM.01	CODESYS-TM026/DM
7	6	5	4	3	2	1	0						
Номер вспомогательного режима измерения				Номер параметра		Номер фазы							
0h – мощность: – активная P; – реактивная Q; – полная S				0 – P 1 – Q 2 – S		0 – по сумме фаз 1 – по фазе 1 2 – по фазе 2 3 – по фазе 3		+	+	+	+	+	+
1h – напряжение: – фазное U _Ф				0 – U _Ф		0 – по фазе 1 1 – по фазе 1 2 – по фазе 2 3 – по фазе 3		+	+	+	+	+	+
– межфазное U _{мф}				1 – U _{мф}		0 – межфазное 12 1 – межфазное 12 2 – межфазное 23 3 – межфазное 31		+	-	+	-	-	-
– прямой последовательности U ₁₍₁₎				2 – U ₁₍₁₎		любое		+	-	+	-	-	-
– встроенной батареи U _б				3 – U _б		любое		-	-	-	-	-	+

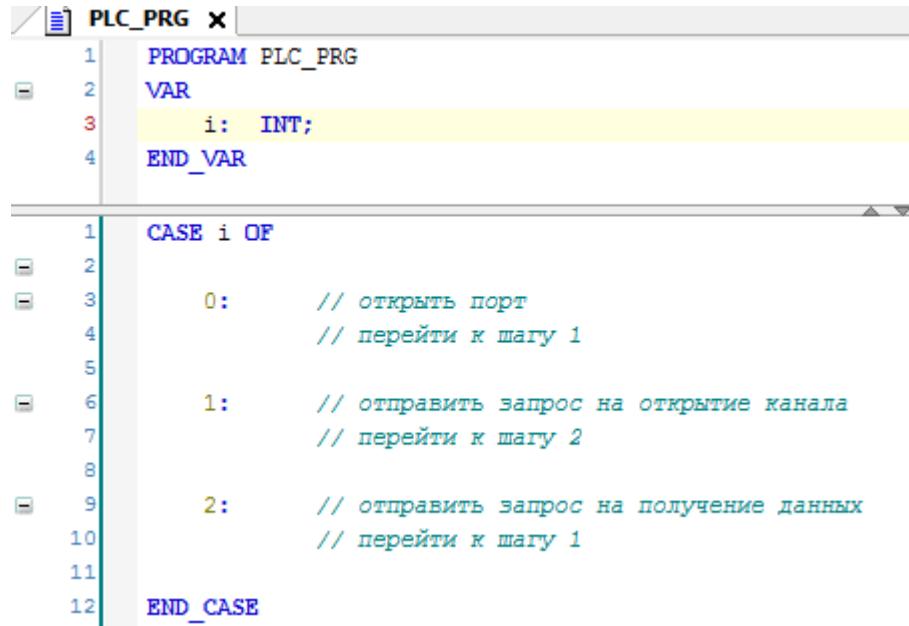
Рис. 5.2. Фрагмент таблицы **RWRI** из описания протокола

Итак, мы знаем структуру запроса, структуру ответа и методику расчета контрольной суммы. Этой информации достаточно, чтобы начать реализацию протокола обмена в **CODESYS**.

5.3. Алгоритмизация задачи

Как уже упоминалось в [п. 2.1](#), процесс обмена данными через последовательный порт можно представить в виде циклически выполняемого алгоритма. На языке ST для реализации подобных алгоритмов в большинстве случаев используется оператор условного выбора CASE.

Алгоритм решаемой в примере задачи можно представить следующим образом:



```
PLC_PRG x
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    i: INT;
END_VAR

CASE i OF
    0:      // открыть порт
            // перейти к шагу 1
    1:      // отправить запрос на открытие канала
            // перейти к шагу 2
    2:      // отправить запрос на получение данных
            // перейти к шагу 1
END_CASE
```

Рис. 5.3. Алгоритмизация задачи опроса устройства

Таким образом, при запуске программы будет однократно произведено открытие порта, после чего будет происходить циклический опрос счетчика. С целью упрощения примера, запрос на открытие канала к счетчику отправляется в каждом цикле.

Соответственно, наша задача сводится к написанию кода, который будет выполняться в шагах 0 и 1. Удобно будет упаковать его в два функциональных блока:

1. ФБ управления портом, который будет вызываться на шаге 0;
2. ФБ опроса модуля, который будет вызываться на шаге 1.

Предварительно необходимо добавить в проект библиотеку [CAA SerialCom](#), поскольку ее функции и ФБ потребуются при реализации протокола.

5.4. ФБ управления портом (COM_CONTROL)

Процесс разработки ФБ управления портом описан в [п. 4.4](#). После прочтения этого пункта, перейдите к 5.5.

5.5. ФБ опроса счетчика (SET_4TM)

Создадим функциональный блок опроса счетчика **СЭТ-4ТМ.03М** по нестандартному протоколу с названием **SET_4TM**. Для начала требуется определиться с набором входных и выходных переменных.

Вполне очевидно, что нам потребуется вход для управления блоком, с помощью которого мы будем начинать и прекращать его работу. Поскольку в общем случае к контроллеру может быть подключено несколько счетчиков, нам также понадобится вход для задания адреса опрашиваемого счетчика. Еще один вход займет дескриптор (handle) СОМ-порта.

К выходным переменным будут относиться измеренные значение напряжение по фазе А (U_a), флаг окончания опроса модуля и флаги ошибок обмена.

Мы сразу приведем список локальных переменных ФБ. Необходимость их объявления будет поясниться по мере описания принципов работы блока.

```

1   FUNCTION_BLOCK SET_4TM
2
3   VAR_INPUT
4     xEnable:      BOOL;           // сигнал опроса счетчика
5     hCom:         COM.CAA.HANDLE; // дескриптор COM-порта
6     byAddress:    BYTE;          // адрес опрашиваемого счетчика
7   END_VAR
8
9   VAR_OUTPUT
10    xDone:        BOOL;          // флаг окончания текущего цикла опроса счетчика
11    xWriteError:  BOOL;          // флаг ошибки отправки запроса
12    xReadError:   BOOL;          // флаг ошибки получения ответа
13    xTimeout:    BOOL;          // флаг отсутствия ответа по истечению таймаута опроса
14    xWrongCRC:   BOOL;          // флаг получения ответа с неправильной контрольной суммой
15
16    rUa:          REAL;          // значение напряжения Ua, считанное с счетчика
17  END_VAR
18
19  VAR
20    eState:       SET_4TM_STATE; // текущий шаг опроса счетчика
21
22    fb_COMwrite: COM.Write;     // FB отправки запроса
23    fb_COMread:  COM.Read;      // FB получения ответа
24
25    szWriteSize: COM.CAA.SIZE; // размер запроса в байтах
26
27    wCRC:         WORD;          // CRC
28    xOpenChannel: BOOL;          // флаг успешного открытия канала связи с счетчиком
29    xCorrectAnswer: BOOL;        // флаг корректного (с верной CRC) ответа от модуля
30    iLenBuff:    INT;           // счетчик для склеивания ответов
31
32    fb_TON:       TON;           // таймер
33
34    i:             INT;           // счетчик для цикла FOR
35
36    abyWriteData: ARRAY [0..255] OF BYTE; // буфер запроса
37    abyReadBuff:  ARRAY [0..255] OF BYTE; // буфер приема
38    abyReadData:  ARRAY [0..255] OF BYTE; // буфер данных от счетчика
39
40    uConvertToReal: _4BYTES_TO_REAL; // экземпляр объединения для получения REAL из 4-х байт
41    uWordTo2Bytes: _WORD_TO_2BYTES; // экземпляр объединения для конвертации WORD в два байта
42  END_VAR
43
44  VAR CONSTANT
45    c_tTimeout:  TIME:=T#1S;     // таймаут опроса модуля (время ожидания ответа)
46    c_tDly:      TIME:=T#50MS;   // задержка перед отправкой следующего запроса
47  END_VAR

```

Рис. 5.4. Объявление переменных ФБ SET_4TM

Как и в предыдущем пункте, мы будем реализовывать пошаговый алгоритм через оператор CASE – и для этого опять воспользуемся перечислением, которое позволит использовать имена в качестве названий шагов. Экземпляр перечисления назовем **eState**.

```

1   TYPE SET_4TM_STATE :
2   (
3     CREATE_CHANNEL      := 00,
4     OPEN_CHANNEL        := 10,
5     RECEIVE_CHANNEL     := 20,
6     RESPONSE_DELAY_CHANNEL := 30,
7     CREATE_REQUEST      := 40,
8     SEND_REQUEST        := 50,
9     RECEIVE_RESPONSE    := 60,
10    RESPONSE_DELAY      := 70,
11    POLLING_CYCLE_ENDS := 80
12  );
13 END_TYPE

```

Рис. 5.5. Объявление перечисления SET_4TM_STATE

Запишем алгоритм опроса счетчика в общем виде:

```
1  IF xEnable THEN          // если получен сигнал опроса модуля...
2
3      CASE eState OF      // ...то запускаемый циклический опрос
4
5          CREATE_CHANNEL:    // шаг подготовки запроса на открытие канала
6
7          OPEN_CHANNEL:      // шаг отправки запроса на открытие канала
8
9          RECEIVE_CHANNEL:   // шаг получения ответа на запрос открытия канала
10
11         RESPONSE_DELAY_CHANNEL: // шаг задержки перед следующим запросом
12
13         CREATE_REQUEST:     // шаг подготовки запроса на чтение данных
14
15         SEND_REQUEST:       // шаг отправки запроса на чтение данных
16
17         RECEIVE_RESPONSE:   // шаг получения ответа от счетчика
18
19         RESPONSE_DELAY:     // шаг задержки перед следующим циклом опроса
20
21         POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
22
23     END_CASE
24
25 END_IF
```

Рис. 5.6. Алгоритм опроса счетчика

На шаге **CREATE_CHANNEL** будет происходить формирование запроса на открытие канала связи.

На шаге **OPEN_CHANNEL** этот запрос будет отправлен в СОМ-порт.

На шаге **RECEIVE_CHANNEL** будет происходить получение и анализ ответа от счетчика.

Шаг **RESPONSE_DELAY_CHANNEL** будет использоваться для создания задержки между получением ответа от счетчика на запрос открытия канала и отправки следующего запроса.

На шаге **CREATE_REQUEST** будет происходить формирование запроса к счетчику.

На шаге **SEND_REQUEST** этот запрос будет отправлен в СОМ-порт.

На шаге **RECEIVE_RESPONSE** будет происходить получение и анализ ответа от счетчика.

Шаг **RESPONSE_DELAY** будет использоваться для создания задержки между получением ответа от счетчика и отправки следующего запроса.

На шаге **POLLING_CYCLE_ENDS** будет происходить обновление выходов ФБ, после чего следует переход к начальному шагу.

Следует отметить, что необходимость наличия шага **RESPONSE_DELAY** зависит от особенностей конкретного опрашиваемого устройства. Некоторые устройства удерживают линию связи фиксированное время после ответа, в связи с чем необходимо организовывать задержку перед отправкой следующего запроса. В случае опроса счетчика СЭТ-4ТМ.03М такая задержка не обязательна, но поскольку целью примера является демонстрация общих принципов организации обмена, то необходимо рассмотреть такую ситуацию.

Теперь можно начать писать код для каждого шага опроса. Как и в предыдущем пункте, законченные фрагменты кода мы будем оформлять в виде действий:

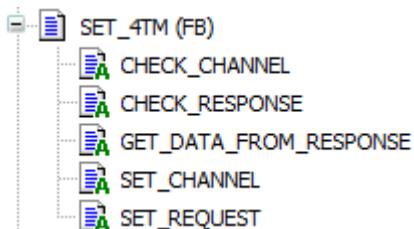


Рис. 5.7. Действия ФБ **SET_4TM**

5.5.1. Подготовка запроса на открытие канала (шаг **CREATE_CHANNEL**)

На шаге **CREATE_CHANNEL** происходит очистка буферов данных и подготовка запроса на открытие канала.

```

6     CREATE_CHANNEL: // шаг подготовки запроса на открытие канала связи
7
8
9
10    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadBuff), SIZE:=SIZEOF((abyReadBuff))); // очищаем буфер приема
11    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadData), SIZE:=SIZEOF((abyReadData))); // очищаем буфер данных
12    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyWriteData), SIZE:=SIZEOF((abyWriteData))); // очищаем буфер запроса
13
14    xDone := FALSE; // сброс флага окончания прерывшего цикла опроса
15
16    SET_CHANNEL(); // подготовка запроса на открытие канала связи
17
18    eState := OPEN_CHANNEL; // переходим к шагу отправки запроса на открытие канала связи
  
```

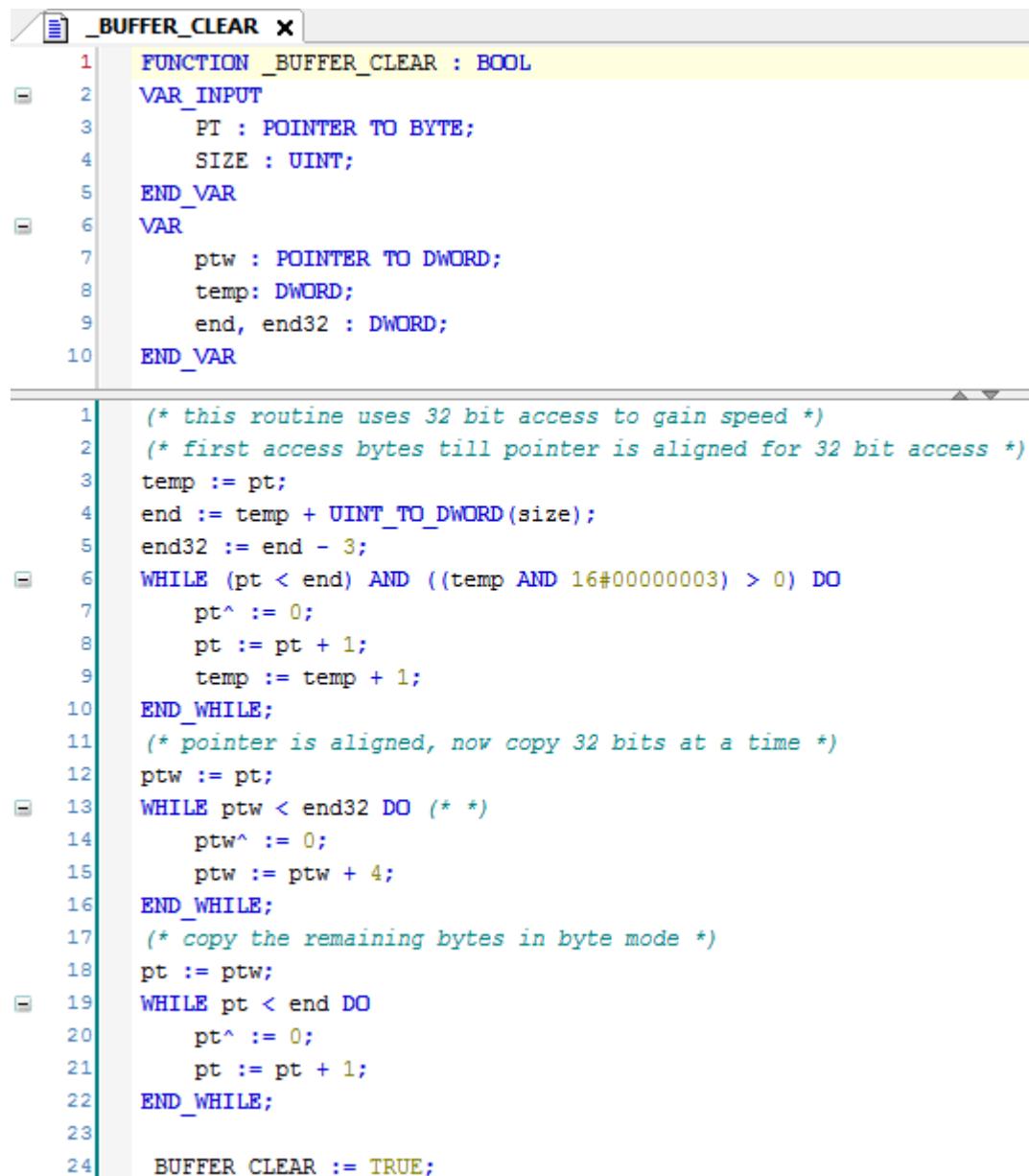
Рис. 5.8. Код шага **CREATE_CHANNEL**

Под буфером понимается переменная, используемая для временного хранения данных. В данном случае такими переменными являются **abyReadBuff** (буфер фрагмента ответа), **abyReadData** (буфер полного ответа) и **abyWriteData** (буфер запроса). В рамках примера счетчику каждый раз отправляются одни и те же запросы, поэтому, в целом, нет реальной необходимости каждый раз очищать буфер запроса и формировать запрос заново – но в других ситуациях это может понадобиться (например, когда необходимо с помощью одного ФБ считывать несколько параметров устройства с помощью разных запросов).

Для очистки буфера используется функция **_BUFFER_CLEAR** из библиотеки **OSCAT**. Библиотека доступна для скачивания на сайте oscat.de, а также на [сайте компании Овен](#) в разделе **CODESYS V3/Библиотеки**. Библиотека OSCAT имеет открытые исходные коды, поэтому во многих

случаях удобнее копировать ее функции и ФБ в пользовательский проект (вместо добавления через **Менеджер библиотек**).

Функция **_BUFFER_CLEAR** имеет два входных параметра: адрес буфера и его размер. Вместо задания размера буфера с помощью числа удобнее использовать оператор **SIZEOF**, возвращающий размер переменной. Возвращаемое значение имеет тип **BOOL** и принимает значение **TRUE** в случае успешного завершения очистки буфера.



```
FUNCTION _BUFFER_CLEAR : BOOL
VAR_INPUT
    PT : POINTER TO BYTE;
    SIZE : UINT;
END_VAR
VAR
    ptw : POINTER TO DWORD;
    temp: DWORD;
    end, end32 : DWORD;
END_VAR

(* this routine uses 32 bit access to gain speed *)
(* first access bytes till pointer is aligned for 32 bit access *)
temp := pt;
end := temp + UINT_TO_DWORD(size);
end32 := end - 3;
WHILE (pt < end) AND ((temp AND 16#00000003) > 0) DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
    temp := temp + 1;
END WHILE;
(* pointer is aligned, now copy 32 bits at a time *)
ptw := pt;
WHILE ptw < end32 DO (* *)
    ptw^ := 0;
    ptw := ptw + 4;
END WHILE;
(* copy the remaining bytes in byte mode *)
pt := ptw;
WHILE pt < end DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
END WHILE;
_BUFFER_CLEAR := TRUE;
```

Рис. 5.9. Код функции **_BUFFER_CLEAR** из библиотеки **OSCAT**

Код функции скопирован из библиотеки **OSCAT** без каких-либо изменений.

Действие **SET_CHANNEL** используется для формирования запроса на открытие канала. Структура запроса известна из описания протокола счетчика. Следует обратить внимание, что хотя протокол является бинарным, пароль, определяющий уровень пользователя функции, передается в виде кодов ASCII-символов.

```

1 // подготавливаем запрос на открытие канала
2
3 abyWriteData[0]:=byAdress; // адрес счетчика
4 abyWriteData[1]:=16#01; // код функции
5 abyWriteData[2]:=16#30; // байты 2-7 - пароль "000000" в ASCII
6 abyWriteData[3]:=16#30;
7 abyWriteData[4]:=16#30;
8 abyWriteData[5]:=16#30;
9 abyWriteData[6]:=16#30;
10 abyWriteData[7]:=16#30;
11 //abyWriteData[8]:=16#03;
12 //abyWriteData[9]:=16#D2;
13
14 wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyWriteData), Size:=8); // расчет CRC запроса (8 - число байт запроса без учета CRC)
15
16 uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC; // преобразование CRC в два байта
17
18 abyWriteData[8]:=uWordTo2Bytes.abyWord[0]; // CRC запроса
19 abyWriteData[9]:=uWordTo2Bytes.abyWord[1];
20
21 szWriteSize:=10; // число байт запроса с учетом CRC
22

```

Рис. 5.10. Код действия **SET_CHANNEL**

В протоколе счетчика используется та же методика расчета контрольной суммы, что и в протоколе Modbus – **CRC16** (циклический избыточный код). Описание алгоритма расчета можно найти в [Википедии](#), спецификации протокола Modbus, спецификации протокола счетчика и т.д. Создадим ФБ **CRC_MB_GEN**, который будет выполнять эту задачу.

```

1 FUNCTION CRC_MB_GEN : WORD
2
3   VAR_INPUT
4     pData:  POINTER TO BYTE;      (* указатель на блок данных *)
5     Size:  WORD;                (* размер блока данных *)
6   END_VAR
7
8   VAR
9     Cnt:  BYTE;                (* счетчик битов *)
10    END_VAR
11
12 (* расчет CRC для MODBUS RTU*)
13
14   CRC_MB_GEN := 16#FFFF;
15   WHILE Size > 0 DO
16     CRC_MB_GEN := CRC_MB_GEN XOR pData^;
17     FOR Cnt := 0 TO 7 DO
18       IF CRC_MB_GEN.0 = 0 THEN
19         CRC_MB_GEN := SHR(CRC_MB_GEN, 1);
20       ELSE
21         CRC_MB_GEN := SHR(CRC_MB_GEN, 1) XOR 16#A001;
22       END_IF
23     END_FOR;
24     pData := pData + 1;
25     Size := Size - 1;
26   END WHILE
27

```

Рис. 5.11. Код ФБ **CRC_MB_GEN**

У внимательного читателя, вероятно, возникнет вопрос – почему бы не воспользоваться готовым блоком расчета CRC из библиотеки OSCAT? Да, действительно, в OSCAT'е есть ФБ **CRC_GEN**, который выполняет данную задачу – но из-за особенностей реализации, он не возвращает корректное значение для пакетов данных размером меньше, чем 4 байта. В нашем случае ответ от счетчика на запрос открытия канала связи занимает всего 2 байта – так что придется воспользоваться своим ФБ.

Рассчитанная контрольная сумма представляет собой переменную типа **WORD** – но чтобы записать ее в массив, необходимо представить ее в виде двух байт. Для этого создадим объединение **_WORD_TO_2BYTES** (его экземпляр **uWordTo2Bytes** мы уже объявили в переменных ФБ **SET_4TM**, см. рис. 5.4).

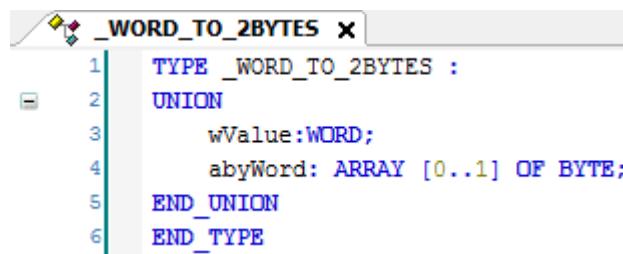


Рис. 5.12. Объявление объединения **_WORD_TO_2BYTES**

Последнее, что необходимо сделать в действии **SET_CHANNEL** – указать число байт запроса, присвоив соответствующее значение переменной **szWriteSize**.

Вернемся к коду шага **CREATE_CHANNEL**.

Мы рассмотрели процесс очистки буферов и формирования запроса. Кроме этого, на данном шаге происходит сброс флага окончания предыдущего цикла, после чего осуществляется переход к шагу **OPEN_CHANNEL**.

```

6  CREATE_CHANNEL: // шаг подготовки запроса на открытие канала связи
7
8
9      _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadBuff), SIZE:=SIZEOF((abyReadBuff))); // очищаем буфер приема
10     _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadData), SIZE:=SIZEOF((abyReadData))); // очищаем буфер данных
11     _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyWriteData), SIZE:=SIZEOF((abyWriteData))); // очищаем буфер запроса
12
13     xDone := FALSE; // сброс флага окончания предыдущего цикла опроса
14
15     SET_CHANNEL(); // подготовка запроса на открытие канала связи
16
17     eState := OPEN_CHANNEL; // переходим к шагу отправки запроса на открытие канала связи
18

```

Рис. 5.13. Код шага **CREATE_CHANNEL**

5.5.2. Отправка запроса на открытие канала (шаг OPEN_CHANNEL)

На шаге **OPEN_CHANNEL** происходит отправка запроса, сформированного на предыдущем шаге.

```
20      OPEN_CHANNEL: // шаг отправки запроса на открытие канала связи
21
22      fb_COMwrite                                // запускаем ФБ записи в порт
23      (
24          xExecute := TRUE,
25          hCom    := hCom,
26          pBuffer := ADR(abyWriteData),
27          szSize   := szWriteSize
28      );
29
30
31      IF fb_COMwrite.xError THEN                  // если при отправке запроса произошла ошибка...
32          xWriteError := TRUE;                     // выставляем флаг ошибки отправки запроса
33          eState     := POLLING_CYCLE_ENDS;        // переходим к шагу окончания опроса
34      END_IF
35
36
37      IF fb_COMwrite.xDone THEN                   // если отправка запроса успешно завершена...
38          fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);           // сбрасываем ФБ записи в порт
39
40          xWriteError := FALSE;                   // сбрасываем флаг ошибки отправки запроса
41
42          fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);       // сбрасываем таймер
43          fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tTimeout);        // запускаем таймер таймаута
44
45          eState := RECEIVE_CHANNEL;             // переходим к шагу получения ответа от счетчика
46      END_IF
47
```

Рис. 5.14. Код шага **SEND_REQUEST**

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Write](#).

Входными переменным блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор COM-порта (**hCom**), адрес буфера запроса (**pBuffer**) и размер буфера (**szWriteSize**). Напомним, размер буфера мы указали в явном виде в коде действия **SET_CHANNEL** (см. рис. 5.10).

После вызова блока отправки запроса необходимо проанализировать его результат. Если при отправке произошла ошибка (у ФБ **fb_COMwrite** выход **xError = TRUE**), то взводим флаг ошибки и переходим к шагу завершения опроса.

Если запрос успешно отправлен (у **fb_COMwrite** выход **xDone = TRUE**), то завершаем работу блока, сбрасываем флаг ошибки, запускаем таймер таймаута (он потребуется нам на следующем шаге) и переходим к шагу [RECEIVE CHANNEL](#).

5.5.3. Получение ответа на запрос открытия канала (шаг RECEIVE_CHANNEL)

На шаге RECEIVE_CHANNEL происходит получение ответа от счетчика на запрос открытия канала.

```
49      RECEIVE_CHANNEL: // шаг получения ответа от счетчика
50
51
52      fb_COMread
53      (
54          xExecute := TRUE,
55          hCom := hCom,
56          pBuffer := ADR(abyReadBuff),
57          szBuffer := SIZEOF(abyReadBuff)
58      );
59
60
61      fb_TON(); // вызываем таймер таймаута
62
63      IF fb_COMread.xError THEN // если при получении ответа произошла ошибка...
64          xReadError := TRUE; // выставляем флаг ошибки получения ответа
65          eState := POLLING_CYCLE_ENDS; // переходим к шагу окончания опроса
66      END_IF
67
68
69      IF fb_COMread.xDone THEN // если ФБ чтения из порта завершил работу...
70          xTimeout:=FALSE; // сбрасываем флаг таймаута
71          CHECK_CHANNEL(); // проверяем корректность ответа
72          fb_COMread(xExecute := FALSE); // завершаем работу блока чтения из порта
73
74      IF xOpenChannel THEN // если канал успешно открыт...
75          eState:=RESPONSE_DELAY_CHANNEL; // ...то переходим к шагу задержки перед следующим запросом
76      END_IF
77
78
79
80      IF fb_TON.Q THEN // если сработал таймер таймаута...
81          xTimeout := TRUE; // вводим флаг ошибки по таймауту
82          rUa := 0; // сбрасываем значения выходов блока
83          eState := RESPONSE_DELAY; // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
84      END_IF
```

Рис. 5.15. Код шага RECEIVE_CHANNEL

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Read](#).

Входными переменными блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор (handle) COM-порта (**hCom**), адрес буфера фрагмента ответа (**pBuffer**) и размер буфера (**szSize**). Вместо задания размера буфера с помощью числа удобнее использовать оператор **SIZEOF**, возвращающий размер переменной.

Необходимо понимать, что в ряде случаев подчиненное устройство не ответит на запрос (например, в случае некорректного запроса или неисправности устройства). Если не предусмотреть эту ситуацию, то программа можно «застрять» на шаге получения ответа, чего происходить не должно. Для этого используется контроль таймаута опроса – по истечению заданного времени мы выходим из текущего шага в независимости от факта получения ответа. Таймер таймаута был запущен нами в конце предыдущего шага, поэтому на данном шаге достаточно просто вызвать его с теми же аргументами. Время таймаута определяется с помощью константы **c_tTimeout**.

После вызова блока получения ответа необходимо проанализировать его результат. Если при получении произошла ошибка (у **fb_COMread** выход **xError = TRUE**), то вводим флаг ошибки и переходим к шагу завершения опроса.

Если ответ успешно получен (у **fb_COMread** выход **xDone = TRUE**), то сбрасываем флаг ошибки таймаута, проверяем корректность ответа и завершаем работу блока.

Проверка корректности ответа вынесена в действие **CHECK_CHANNEL**:

```

1 IF fb_COMread.szSize>0 THEN
2   FOR i:=0 TO ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize)-1 DO
3     abyReadData[iLenBuff + i]:=abyReadBuff[i];
4     END_FOR
5   iLenBuff:=iLenBuff + ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize); // следующая порция должна быть записана после предыдущей
6
7   wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyReadData), Size:=2); // расчет CRC ответа (2 - число байт корректного ответа без учета CRC)
8
9   uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC; // преобразование CRC в два байта
10
11
12 // если первый байт ответа совпадает с адресом счетчика, а рассчитанная CRC соответствует CRC ответа...
13 IF abyReadData[0]=byAddress AND abyReadData[1]=0 AND abyReadData[2]=uWordTo2Bytes.abyWord[0] AND abyReadData[3]=uWordTo2Bytes.abyWord[1] THEN
14   xWrongCRC := FALSE; // ...то сбрасываем флаг неправильной CRC
15   xOpenChannel := TRUE; // возводим флаг получения корректного ответа
16 ELSE
17   xWrongCRC := TRUE; // в противном случае...
18 END_IF
19
20 END_IF
21

```

Рис. 5.16. Код действия **CHECK_CHANNEL**

В некоторых случаях (в частности, при чтении большего количества данных), ответ от подчиненного устройства может прийти в виде нескольких фрагментов. Чтобы корректно обработать эту ситуацию, мы будем каждый полученный фрагмент ответа «приклеивать» к предыдущему фрагменту в буфере полного ответа (**abyReadData**), управляя позицией записи в буфер с помощью переменной **iLenBuff**.

После этого необходимо проверить корректность ответа. Из описания протокола мы знаем, что в случае успешного открытия канала, счетчик отвечает пакетом со следующей структурой:

Адрес счетчика	16#00	CRC
1 байт	1 байт	2 байта

Соответственно, нам необходимо проверить, что нулевой байт ответа содержит адрес счетчика, значение первого байта – 0, а во втором и третьем и байтах содержится корректная контрольная сумма. Для этого воспользуемся ФБ **CRC_MB_GEN** и объединением **_WORD_TO_2BYTES** (см. рис. 5.16).

Если все условия выполняются, то мы делаем вывод, что канал связи успешно открыт, сбрасываем флаг некорректной CRC и взводим флаг открытия канала (**xOpenChannel**). В противном случае, взводим флаг некорректной контрольной суммы (для упрощения мы не рассматриваем ситуацию, когда ответ содержит код ошибки и корректную контрольную сумму).

Вернемся к шагу **RECEIVE_CHANNEL** (см. рис. 5.17). После выполнения кода действия **CHECK_CHANNEL** необходимо завершить работу ФБ **COM.Read**. Если введен флаг корректного ответа (**xOpenChannel**), то переходим к шагу [RESPONSE_DELAY_CHANNEL](#).

Если же сработал таймер таймаута (основной причиной этого является отсутствие ответа от модуля в течение заданного интервала времени), то выставляем флаг ошибки по таймауту, сбрасываем значение счетчика в 0 и переходим к шагу [RESPONSE_DELAY](#).

```

IF fb_COMread.xDone THEN                                // если ФБ чтения из порта завершил работу...
    xTimeout:=FALSE;                                     // сбрасываем флаг таймаута
    CHECK_CHANNEL();                                    // проверяем корректность ответа
    fb_COMread(xExecute := FALSE);                      // завершаем работу блока чтения из порта

    IF xOpenChannel THEN                                // если канал успешно открыт...
        eState:=RESPONSE_DELAY_CHANNEL;                // ...то переходим к шагу задержки перед следующим запросом
    END_IF
END_IF

IF fb_TON.Q THEN                                         // если сработал таймер таймаута...
    xTimeout      :=  TRUE;                            // вводим флаг ошибки по таймауту
    rUa           :=  0;                               // сбрасываем значения выходов блока
    eState         :=  RESPONSE_DELAY;                 // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
END_IF

```

Рис. 5.17. Фрагмент кода шага **RECEIVE_CHANNEL**

5.5.4. Организация задержки (шаг **RESPONSE_DELAY_CHANNEL**)

На шаге **RESPONSE_DELAY_CHANNEL** происходит запуск таймера задержки перед следующим запросом. Как уже упоминалось, эта задержка может понадобиться при опросе конкретных устройств, которые после отправки ответа блокируют линию связи на определенное время. Время задержки определяется с помощью константы **c_tDelay**.

После запуска таймера происходит переход к шагу [CREATE REQUEST](#).

```

87   RESPONSE_DELAY_CHANNEL: // шаг задержки перед следующим запросом
88
89
90   fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);          // сбрасываем таймер
91   fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tDelay);          // запускаем таймер задержки
92
93   eState := CREATE_REQUEST;                  // переходим к шагу подготовки запроса данных

```

Рис. 5.18. Код шага **RESPONSE_DELAY_CHANNEL**

5.5.5. Подготовка запроса на чтение данных (шаг CREATE_REQUEST)

На шаге **CREATE_REQUEST** происходит подготовка запроса на чтение данных счетчика.

```
96    CREATE_REQUEST: // шаг подготовки запроса данных
97
98        fb_TON();                                // вызываем таймер задержки
99
100       SET_REQUEST();                           // подготовка запроса
101
102       xDone := FALSE;                          // сброс флага окончания предыдущего цикла опроса
103
104   IF fb_TON.Q THEN
105       eState := SEND_REQUEST;                // если сработал таймер задержки...
106   END_IF                                     // переходим к шагу отправки запроса
```

Рис. 5.19. Код шага **CREATE_REQUEST**

Для формирования запроса используется действие **SET_REQUEST**. Структура запроса известна из описания протокола счетчика (см. [п. 5.2](#)). Расчет контрольной суммы происходит по аналогии с шагом [CREATE_CHANNEL](#).

```
SET_4TM.SET_REQUEST x
1 // подготавливаем запрос на получение данных
2
3 abyWriteData[0]:=byAdress;                      // адрес счетчика
4 abyWriteData[1]:=16#08;                          // код функции
5 abyWriteData[2]:=16#1B;                          // код параметра
6 abyWriteData[3]:=16#00;                          // код массива данных
7 abyWriteData[4]:=16#11;                          // RRI
8 //abyWriteData[5]:=16#77;
9 //abyWriteData[6]:=16#BB;
10
11 wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyWriteData), Size:=5); // расчет CRC запроса (5 - число байт запроса без учета CRC)
12
13 uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC;                    // преобразование CRC в два байта
14
15 abyWriteData[5]:=uWordTo2Bytes.abyWord[0];      // CRC запроса
16 abyWriteData[6]:=uWordTo2Bytes.abyWord[1];      //
17
18 szWriteSize:=7;                                // число байт запроса с учетом CRC
```

Рис. 5.20. Код действия **SET_REQUEST**

Вернемся к коду шага **CREATE_REQUEST**. Помимо формирования запроса, необходимо вызвать таймер задержки перед следующим запросом, запущенный на шаге **RESPONSE_DELAY_CHANNEL**. После его срабатывания перейдем к шагу [SEND_REQUEST](#).

5.5.6. Отправка запроса на чтение данных (шаг SEND_REQUEST)

На шаге **SEND_REQUEST** происходит отправка запроса, сформированного на предыдущем шаге.

```
110     SEND_REQUEST: // шаг отправки запроса на получение данных
111
112     fb_COMwrite
113     (
114         xExecute := TRUE,
115         hCom := hCom,
116         pBuffer := ADR(abyWriteData),
117         szSize := szWriteSize
118     );
119
120
121
122     IF fb_COMwrite.xError THEN                                // если при отправке запроса произошла ошибка...
123         xWriteError := TRUE;                                     // выставляем флаг ошибки отправки запроса
124         eState := POLLING_CYCLE_ENDS;                           // переходим к шагу окончания опроса
125     END_IF
126
127
128     IF fb_COMwrite.xDone THEN                                 // если отправка запроса успешно завершена...
129         fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);                         // сбрасываем фБ записи в порт
130
131         xWriteError := FALSE;                                  // сбрасываем флаг ошибки отправки запроса
132
133         fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);                   // сбрасываем таймер таймаута
134         fb_TON(IN:=TRUE, PT:=c_tTimeout);                    // запускаем таймер таймаута
135
136         eState := RECEIVE_RESPONSE;                          // переходим к шагу получения ответа от модуля
137     END_IF
138
139     iLenBuff := 0;                                         // обнуляем счетчик для склеивания ответов
140
141     _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadBuff), SIZE:=SIZEOF((abyReadBuff))); // очищаем буфер приема
142     _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadData), SIZE:=SIZEOF((abyReadData))); // очищаем буфер данных
```

Рис. 5.21. Код шага **SEND_REQUEST**

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Write](#).

Входными переменными блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор (**handle**) СОМ-порта (**hCom**), адрес буфера запроса (**pBuffer**) и размер буфера (**szWriteSize**). Напомним, размер буфера мы указали в явном виде в коде действия **SET_REQUEST** (см. рис. 5.20).

После вызова блока отправки запроса необходимо проанализировать его результат. Если при отправке произошла ошибка (у ФБ **fb_COMwrite** выход **xError = TRUE**), то взводим флаг ошибки и переходим к шагу завершения опроса.

Если запрос успешно отправлен (у **fb_COMwrite** выход **xDone = TRUE**), то завершаем работу блока, сбрасываем флаг ошибки, запускаем таймер таймаута (он потребуется нам на следующем шаге) и переходим к шагу [RECEIVE_RESPONSE](#).

На следующем шаге мы ожидаем получить ответ от счетчика, поэтому нам необходимо обнулить переменную **iLenBuff** (она используется для склеивания фрагментов ответа от счетчика) и очистить буфер приема и буфер полученных данных (напомним, мы уже делали это на шаге **CREATE_CHANNEL** – но с того момента в буфер попал ответ счетчика на запрос открытие канала, поэтому необходимо очистить его повторно).

5.5.7. Получение ответа (шаг RECEIVE_RESPONSE)

На шаге RECEIVE_RESPONSE происходит получение ответа от счетчика.

```
145 RECEIVE_RESPONSE: // шаг получения ответа от модуля
146
147     fb_COMread(xExecute := TRUE, hCom := hCom, pBuffer := ADR(abyReadBuff), szBuffer := SIZEOF(abyReadBuff) );
148
149
150     fb_TON(); // вызываем таймер таймаута
151
152     IF fb_COMread.xError THEN // если при получении ответа произошла ошибка...
153         xReadError := TRUE; // выставляем флаг ошибки получения ответа
154         eState := POLLING_CYCLE_ENDS; // переходим к шагу окончания опроса
155     END_IF
156
157     IF fb_COMread.xDone THEN // если ФБ чтения из порта завершил работу...
158         xTimeout:=FALSE; // сбрасываем флаг таймаута
159         CHECK_RESPONSE(); // проверяем корректность ответа
160         fb_COMread(xExecute:=FALSE); // сбрасываем ФБ чтения из порта
161
162     IF xCorrectAnswer THEN // если ответ корректен...
163         GET_DATA_FROM_RESPONSE(); // выделяем из него данные
164         eState := RESPONSE_DELAY; // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
165     END_IF
166
167
168
169     IF fb_TON.Q THEN // если сработал таймер таймаута...
170         xTimeout := TRUE; // вводим флаг ошибки по таймауту
171         rUa:=0; // сбрасываем значения выходов блока
172         eState := RESPONSE_DELAY; // переходим к шагу задержки перед следующим циклом опроса
173     END_IF
```

Рис. 5.22. Код шага RECEIVE_RESPONSE

В этом шаге производится работа с экземпляром ФБ [COM.Read](#).

Входными переменными блока являются сигнал его запуска (**xExecute**), дескриптор (**handle**) СОМ-порта (**hCom**), адрес буфера фрагмента ответа (**pBuffer**) и размер буфера (**szSize**). Вместо задания размера буфера с помощью числа удобнее использовать оператор **SIZEOF**, возвращающий размер переменной.

Необходимо понимать, что в ряде случаев подчиненное устройство не ответит на запрос (например, в случае некорректного запроса или неисправности устройства). Если не предусмотреть эту ситуацию, то программа можно «застрять» на шаге получения ответа, чего происходить не должно. Для этого используется контроль таймаута опроса – по истечению заданного времени мы выходим из текущего шага в независимости от факта получения ответа. Таймер таймаута был запущен нами в конце предыдущего шага, поэтому на данном шаге достаточно просто вызвать его с теми же аргументами. Время таймаута определяется с помощью константы **c_tTimeout**.

После вызова блока получения ответа необходимо проанализировать его результат. Если при получении ответа произошла ошибка (у **fb_COMread** выход **xError = TRUE**), то вводим флаг ошибки и переходим к шагу **RESPONSE_DELAY**.

Если ответ успешно получен (у **fb_COMread** выход **xDone = TRUE**), то сбрасываем флаг ошибки таймаута, проверяем корректность ответа и завершаем работу блока.

Проверка корректности ответа вынесена в действие **CHECK_RESPONSE**:

```
1 IF fb_COMread.szSize>0 THEN // если из порта была считана порция данных...
2
3   FOR i:=0 TO ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize)-1 DO
4     abyReadData[iLenBuff + i]:=abyReadBuff[i]; // ...то приклеиваем их к предыдущей порции...
5   END_FOR // ...и остаемся на этом же шаге, чтобы считать следующую порцию данных
6
7   iLenBuff:=iLenBuff + ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize); // следующая порция должна быть записана после предыдущей
8
9   wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyReadData), Size:=5); // расчет CRC ответа (5 - число байт корректного ответа без учета CRC)
10
11   uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC; // преобразование CRC в два байта
12
13
14 // если первый байт ответа совпадает с адресом счетчика, а рассчитанная CRC соответствует CRC ответа...
15 IF abyReadData[0]=byAddress AND abyReadData[5]=uWordTo2Bytes.abyWord[0] AND abyReadData[6]=uWordTo2Bytes.abyWord[1] THEN
16   xWrongCRC := FALSE; // ...то сбрасываем флаг некорректной CRC
17   xCorrectAnswer := TRUE; // взводим флаг получения корректного ответа
18 ELSE
19   xWrongCRC := TRUE; // в противном случае...
20 END_IF
21 END_IF
```

Рис. 5.23. Код действия **CHECK_RESPONSE**

В некоторых случаях (в частности, при чтении большего количества данных), ответ от подчиненного устройства может прийти в виде нескольких фрагментов. Чтобы корректно обработать эту ситуацию, мы будем каждый полученный фрагмент ответа «приклеивать» к предыдущему фрагменту в буфере полного ответа (**abyReadData**), управляя позицией записи в буфер с помощью переменной **iLenBuff**.

После этого необходимо проверить корректность ответа. Из описания протокола мы знаем, что в случае успешного открытия канал, счетчик отвечает пакетом со следующей структурой:

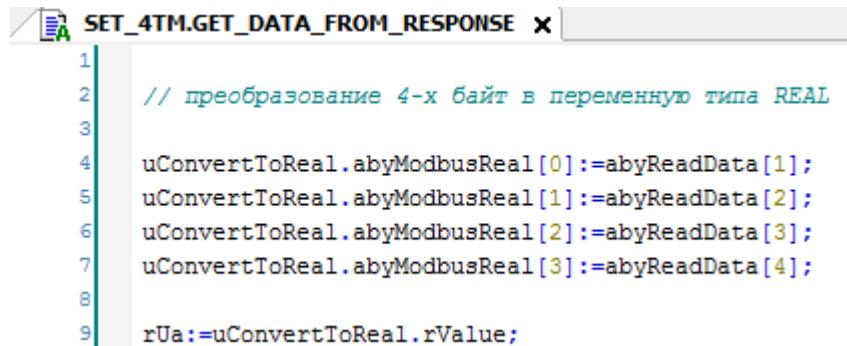
Адрес счетчика	Значение Ua	CRC
1 байт	4 байта	2 байта

Соответственно, нам необходимо проверить, что нулевой байт ответа содержит адрес счетчика, а пятом и шестом и байтах содержится корректная CRC. Для этого снова воспользуемся ФБ **CRC_MB_GEN** и объединением **_WORD_TO_2BYTES**.

Если все условия выполняются, то мы делаем вывод, что от счетчика получен ответ с корректной CRC, сбрасываем флаг некорректной CRC и взводим флаг открытия канал (**xCorrectAnswer**). В противном случае, взводим флаг некорректной CRC (для упрощения мы не рассматриваем ситуацию, когда ответ содержит код ошибки и корректную CRC).

Вернемся к коду шага **RECEIVE_RESPONSE** (см. рис. 5.22).

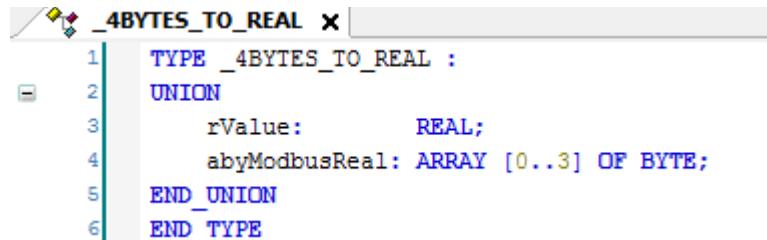
Если полученный от счетчика ответ корректен (**xCorrectAnswer=TRUE**), то можно приступать к его анализу. Анализ вынесен в действие **GET_DATA_FROM_RESPONSE**.



```
SET_4TM.GET_DATA_FROM_RESPONSE x
1 // преобразование 4-х байт в переменную типа REAL
2
3
4 uConvertToReal.abyModbusReal[0]:=abyReadData[1];
5 uConvertToReal.abyModbusReal[1]:=abyReadData[2];
6 uConvertToReal.abyModbusReal[2]:=abyReadData[3];
7 uConvertToReal.abyModbusReal[3]:=abyReadData[4];
8
9 rUa:=uConvertToReal.rValue;
```

Рис. 5.24. Код действия **GET_DATA_FROM_RESPONSE**

Мы получаем от счетчика измеренное напряжение по фазе А (**Ua**) в виде [значения с плавающей точкой в формате IEE 754](#), которое занимает 4 байта. Но в контроллере мы по очевидным причинам хотим видеть это значение как переменную типа **REAL**. Соответственно, необходимо преобразовать его. Проще всего это сделать с помощью **объединения**. Мы уже использовали объединение **_WORD_TO_2BYTES** при расчете CRC; создадим еще одно объединение с названием **_4BYTES_TO_REAL**:



```
_4BYTES_TO_REAL x
1 TYPE _4BYTES_TO_REAL :
2 UNION
3     rValue:      REAL;
4     abyModbusReal: ARRAY [0..3] OF BYTE;
5 END_UNION
6 END_TYPE
```

Рис. 5.25. Объявление объединения **_4BYTES_TO_REAL**

Экземпляр **uConvertToReal** этого объединения мы уже объявили в переменных ФБ **SET_4TM**. Запишем в него байты считанного значения из буфера приема (заметим, что в нулевом байте содержится адрес счетчика, поэтому его не используем) и заберем из объединения значение типа **REAL**. Таким образом, в переменную **rUa** попадет измеренное значение напряжение по фазе А.

Вернемся к коду шага **RECEIVE_RESPONSE**:

```
162     IF xCorrectAnswer THEN          // если ответ корректен...
163         GET_DATA_FROM_RESPONSE();
164         eState := RESPONSE_DELAY;
165     END_IF
166
167
168
169     IF fb_TON.Q THEN              // если сработал таймер таймаута...
170         xTimeout := TRUE;
171         rUa:=0;
172         eState := RESPONSE_DELAY;
173     END_IF
174
```

Рис. 5.26. Фрагмент кода шага **RECEIVE_RESPONSE**

После анализа ответа переходим к шагу [RESPONSE_DELAY](#).

Если же сработал таймер таймаута (основной причиной этого является отсутствие ответа от модуля в течение заданного интервала времени), то выставляем флаг ошибки по таймауту, обнуляем значение переменной **rUa** и переходим к шагу [RESPONSE_DELAY](#).

5.5.8. Организация задержки (шаг **RESPONSE_DELAY**)

На шаге **RESPONSE_DELAY** происходит запуск таймера задержки перед следующим циклом опроса. Как уже упоминалось, эта задержка может понадобиться при опросе конкретных устройств, которые после отправки ответа блокируют линию связи на определенное время. Время задержки определяется с помощью константы **c_tDelay**.

После запуска таймера происходит переход к шагу [POLLING_CYCLE_ENDS](#).

```
176     RESPONSE_DELAY: // шаг задержки перед следующим циклом опроса
177
178
179
180     fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);           // сбрасываем таймер задержки
181     fb_TON(IN:=TRUE, PT:=c_tDelay);            // запускаем таймер задержки
182
183     eState := POLLING_CYCLE_ENDS;             // переходим к шагу окончания опроса
184
```

Рис. 5.27. Код шага **RESPONSE_DELAY**

5.5.9. Завершение цикла опроса (шаг POLLING_CYCLE_ENDS)

На шаге **POLLING_CYCLE_ENDS** необходимо вызвать таймер задержки перед следующим циклом опроса. После его срабатывания происходит завершение работы экземпляров ФБ **COM.Read** и **COM.Write**, обнуление переменной **iLenBuff**, сброс флага открытого канала, сброс флага получения корректного ответа (в следующем цикле они должны быть просчитаны заново), установка флага успешного завершения текущего цикла опроса и переход к шагу подготовки запроса на открытие канала.

```
185 POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
186
187     fb_COMread (xExecute:=FALSE);
188     fb_COMwrite (xExecute:=FALSE); // сбрасываем ФБ чтение из порта
189                                         // сбрасываем ФБ записи в порт
190
191     fb_TON(); // вызываем таймер задержки
192
193     IF fb_TON.Q THEN // если сработал таймер задержки...
194
194         iLenBuff := 0; // обнуляем счетчик для склеивания ответов
195
196         xOpenChannel := FALSE; // сбрасываем флаг открытого канала
197         xCorrectAnswer := FALSE; // сбрасываем флаг корректного ответа
198         xDone := TRUE; // выставляем флаг окончания текущего цикла опроса счетчика
199
200         eState := CREATE_CHANNEL; // переходим к шагу подготовки запроса на открытие канала
201
202 END_IF
```

Рис. 5.28. Код шага **POLLING_CYCLE_ENDS**

Итак, мы написали код для всех шагов опроса модуля. Теперь вернемся к тому моменту, когда мы записывали алгоритм работы ФБ **SET_4TM** и вспомним, что весь написанный код начинает выполняться только при условии **xEnable=TRUE**. Но в процессе работы программы может возникнуть ситуация, когда обмен необходимо остановить. Соответственно, в этом случае потребуется также выполнить ряд действий (в операторе **ELSE**) – сбросить флаги завершения опроса, открытого канала и получения корректного ответа, обнулить значение выходных переменной ФБ и перейти на шаг [CREATE CHANNEL](#) (чтобы при следующем запуске ФБ начать его выполнение с первого шага).

```

2   IF xEnable THEN      // если получен сигнал опроса счетчика...
3
4     CASE eState OF    // ...то запускаем циклический опрос
5
6       CREATE_CHANNEL: // шаг подготовки запроса на открытие канала связи
7
8       [11 lines]
9         OPEN_CHANNEL: // шаг отправки запроса на открытие канала связи
10
11
12       [26 lines]
13         RECEIVE_CHANNEL: // шаг получения ответа от счетчика
14
15
16       [34 lines]
17         RESPONSE_DELAY_CHANNEL: // шаг задержки перед следующим запросом
18
19       [6 lines]
20         CREATE_REQUEST: // шаг подготовки запроса данных
21
22       [12 lines]
23         SEND_REQUEST: // шаг отправки запроса на получение данных
24
25       [32 lines]
26         RECEIVE_RESPONSE: // шаг получения ответа от модуля
27
28       [29 lines]
29         RESPONSE_DELAY: // шаг задержки перед следующим циклом опроса
30
31
32       [5 lines]
33         POLLING_CYCLE_ENDS: // шаг окончания цикла опроса
34
35
36       [16 lines]
37     END_CASE
38
39
40     ELSE
41       xDone      := FALSE;           // если сигнал опроса модуля пропал...
42
43       // сбрасываем флаг окончания текущего цикла опроса счетчика
44
45       xOpenChannel := FALSE;        // сбрасываем флаг открытого канала
46
47       xCorrectAnswer := FALSE;      // сбрасываем флаг открытого канала
48
49       rUa          := 0;             // сбрасываем значения выходов блока
50
51       eState       := CREATE_CHANNEL; // переходим к шагу подготовки запроса на открытие канала
52     END_IF

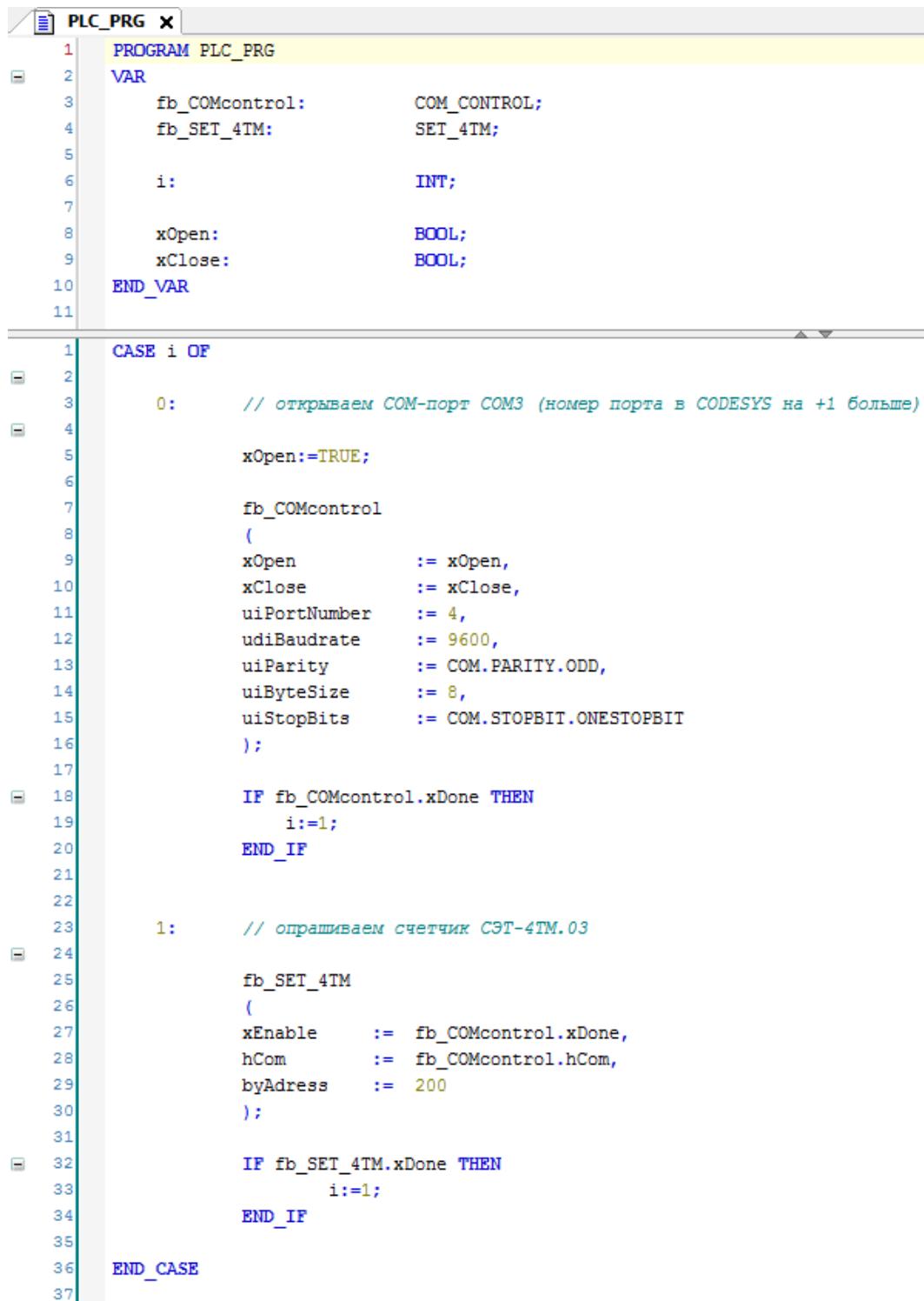
```

Рис. 5.29. Код ФБ SET_4TM (без кода отдельных шагов)

Функциональный блок считывания измеренного напряжения фазы А с счетчика СЭТ-4ТМ.03М готов. Его листинг приведен в [приложении Б.2](#).

5.6. Программа опроса (PLC_PRG)

Итак, мы создали ФБ управления COM-портом и ФБ опроса счетчика **СЭТ-4ТМ.03М**. Теперь осталось вызвать их в программе **PLC_PRG**. Как уже упоминалось при алгоритмизации задачи, сам процесс опроса тоже удобнее разбить на шаги.



```
1 PROGRAM PLC_PRG
2
3 VAR
4     fb_COMcontrol:           COM_CONTROL;
5     fb_SET_4TM:              SET_4TM;
6
7     i:                      INT;
8
9     xOpen:                  BOOL;
10    xClose:                 BOOL;
11
12 END_VAR
13
14
15 CASE i OF
16
17     0:          // открываем COM-порт COM3 (номер порта в CODESYS на +1 больше)
18
19         xOpen:=TRUE;
20
21         fb_COMcontrol
22         (
23             xOpen      := xOpen,
24             xClose     := xClose,
25             uiPortNumber := 4,
26             udiBaudrate := 9600,
27             uiParity    := COM.PARITY.ODD,
28             uiByteSize   := 8,
29             uiStopBits   := COM.STOPBIT.ONESTOPBIT
30         );
31
32
33     1:          // опрашиваем счетчик СЭТ-4ТМ.03
34
35         fb_SET_4TM
36         (
37             xEnable     := fb_COMcontrol.xDone,
38             hCom        := fb_COMcontrol.hCom,
39             byAdress    := 200
40         );
41
42
43     IF fb_SET_4TM.xDone THEN
44         i:=1;
45     END_IF
46
47
48     END_CASE
49
```

Рис. 5.30. Код программы **PLC_PRG**

При запуске программы однократно выполняется код шага 0, что приводит к открытию СОМ-порта СПК с заданными настройками при помощи ФБ **СОМ_CONTROL**. После успешного открытия порта происходит переход на шаг 1, в котором с помощью ФБ **СЭТ-4ТМ.03М** организуется опрос модуля с заданным адресом. После окончания цикла опроса происходит переход к началу шага 1, что, в свою очередь, запускает новый цикл опроса.

Программа **PLC_PRG** привязана к задаче с временем цикла 10 мс. Рекомендуется привязывать программы обмена к задачам с наименьшим временем цикла.

На рис. 5.31 приведен скриншот программы в процессе работы.

Device.Application.PLC_PRG		
Выражение	Тип	Значение
+ fb_COMcontrol	COM_CONTROL	
fb_SET_4TM	SET_4TM	
xEnable	BOOL	TRUE
hCom	DWORD	23
byAdress	BYTE	200
xDone	BOOL	FALSE
xWriteError	BOOL	FALSE
xReadError	BOOL	FALSE
xTimeout	BOOL	FALSE
xWrongCRC	BOOL	FALSE
rUa	REAL	225.053024
eState	SET_4TM_STATE	RESPONSE_DELAY_CHANNEL

Рис. 5.31. Считанное значение напряжения **Ua**

6. Рекомендации и замечания

Ниже кратко перечислены основные тезисы и рекомендации по реализации нестандартных протоколов, использованные в примерах данного документа:

1. ФБ и программы, участвующие в обмене, разбиваются на шаги, которые выполняются через оператор CASE.
2. Для того чтобы сделать прозрачным переходы между шагами, можно использовать перечисления.
3. Чтобы упростить отладку и повысить читабельность кода, можно выделять его законченные фрагменты в действия.
4. Переход к следующему шагу должен происходить только после окончания предыдущего. Контроль окончания шага, в частности, может осуществляться с помощью переменных **xDone** соответствующих ФБ и таймеров.
5. Если возможна ситуация «застывания» на одном из шагов, необходимо использовать таймер таймаута, который позволяет выйти из шага после превышения заданного интервала времени.
6. Некоторые подчиненные устройства удерживают линию определенное время после ответа – в этом случае необходимо предусмотреть задержку перед каждым следующим запросом.
7. После завершения цикла обмена, работа всех его ФБ должна быть завершена (обычно под этим понимается их вызов с параметром **xExecute=FALSE**).
8. В текстовых протоколах для разбора полученных данных используются функции работы со строками, в бинарных – объединения и указатели.
9. Операции чтения и записи должны выполняться в разных циклах; это же утверждение справедливо для операций открытия и закрытия порта. Реализовать разнесение операций по циклам помогает оператор CASE.

Следует также отметить ряд моментов, оставшихся за пределами примеров документа:

1. При необходимости опрашивать несколько устройств, следует увеличить число шагов в программе PLC_PRG. Т.е. после опроса первого подчиненного устройства (шаг 1) должен происходить переход к опросу второго (шаг 2), потом третьего (шаг 3) и т.д. После опроса последнего устройства необходимо начать новый цикл опроса (с первого устройства).
2. В общем случае ФБ опроса должны быть как можно более универсальными и предоставлять пользователю возможность задавать адрес модуля, адрес и количество считываемых/записываемых регистров, используемую функцию и т.д.

- 3.** Если описание протокола содержит объемный список кодов ошибок, то вместо битовых флагов (как в примерах) удобнее использовать одну WORD переменную, которая будет содержать код ошибки и перечисление с расшифровкой кодов.
- 4.** В некоторых случаях требуется тщательная обработка ошибок обмена. Например, при отсутствии ответа от модуля можно сделать еще несколько попыток опроса перед переходом к опросу следующего устройства. В случае, когда ошибки обмена связаны с работой контроллера, рекомендуется закрыть COM-порт, очистить буферные переменные, сделать задержку в 100 мс и открыть порт снова.
- 5.** Для представления пакетов данных хорошо подходят структуры – их использование увеличивает прозрачность работы программы.
- 6.** Указатели являются эффективным средством для работы с большими объемами данных, но при некорректном использовании могут привести к утечкам памяти и зависанию программы – поэтому работа с ними подразумевает высокую квалификацию программиста и полное понимание производимых операций.

Приложение

А. Листинг программы из п. 4

```
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    fb_COMcontrol:           COM_CONTROL;
    fb_MV110_8A_DCON:       MV110_8A_DCON;
    i:                      INT;
    xOpen:                  BOOL;
    xClose:                 BOOL;
END_VAR

CASE i OF

    0:                      // открываем COM-порт COM2 (номер порта в CODESYS на +1 больше)
        xOpen:=TRUE;

        fb_COMcontrol
        (
            xOpen          := xOpen,
            xClose         := xClose,
            uiPortNumber   := 3,
            udiBaudrate    := 115200,
            uiParity        := COM.PARITY.NONE,
            uiByteSize      := 8,
            uiStopBits     := COM.STOPBIT.ONESTOPBIT
        );

        IF fb_COMcontrol.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF

    1:                      // опрашиваем модуль MB110-8A по протоколу DCON
        fb_MV110_8A_DCON
        (
            xEnable        := fb_COMcontrol.xDone,
            hCom           := fb_COMcontrol.hCom,
            byAddress      := 1
        );

        IF fb_MV110_8A_DCON.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF
END_CASE
```

A.1. ФБ COM_CONTROL

```
FUNCTION_BLOCK COM_CONTROL

VAR_IN_OUT
    xOpen:      BOOL;
    xClose:     BOOL;
END_VAR

VAR_INPUT
    uiPortNumber:  UINT;
    udiBaudrate:   DINT;
    uiParity:      COM.PARITY;
    uiByteSize:    UINT;
    uiStopBits:    COM.STOPBIT;
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:      BOOL;
    hCom:       COM.CAA.HANDLE;
    xOpenError:  BOOL;
    xCloseError: BOOL;
END_VAR

VAR
    aComParams:  ARRAY [1..5] OF COM.PARAMETER;
    fb_COMopen:  COM.Open;
    fb_COMclose: COM.Close;
    eState:      COM_STATE;
END_VAR

CASE eState OF

    INITIALIZE:
        fb_COMopen (xExecute:=FALSE);
        fb_COMclose (xExecute:=FALSE);

        eState:=WAITING_FOR_SIGNAL;

    WAITING_FOR_SIGNAL:

        IF xOpen THEN
            IF hCom=0 OR hCom=16#FFFFFF THEN
                eState := OPEN_PORT;
            ELSE
                xOpen := FALSE;
                xDone := TRUE;
                eState := INITIALIZE;
            END_IF
        END_IF

        IF xClose THEN
            IF hCom>0 AND hCom<16#FFFFFF THEN
                eState := CLOSE_PORT;
            ELSE
                xClose := FALSE;
                xDone := FALSE;
                eState := INITIALIZE;
            END_IF
        END_IF
    END_CASE

```

```

OPEN_PORT:
    SETTINGS();
    OPEN();
    IF fb_COMopen.xDone AND fb_COMopen.xExecute THEN
        xOpen := FALSE;
        fb_COMopen(xExecute:=FALSE);
        xDone := TRUE;
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

    IF fb_COMopen.xError AND fb_COMopen.xExecute THEN
        xOpenError := TRUE;
        fb_COMopen(xExecute:=FALSE);
        xDone := FALSE;
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

CLOSE_PORT:
    CLOSE();
    IF fb_COMclose.xDone AND fb_COMclose.xExecute THEN
        xClose := FALSE;
        xDone := FALSE;
        hCom := 0;
        fb_COMclose(xExecute:=FALSE);
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

    IF fb_COMclose.xError AND fb_COMclose.xExecute THEN
        xCloseError := TRUE;
        fb_COMclose(xExecute:=FALSE);
    END_IF

END_CASE

```

A.1.1. Действие SETTINGS

```

aComParams[1].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiPort;
aComParams[1].udiValue := uiPortNumber;
aComParams[2].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiBaudrate;
aComParams[2].udiValue := udiBaudrate;
aComParams[3].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiParity;
aComParams[3].udiValue := ANY_TO_UDINT(uiParity);
aComParams[4].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiByteSize;
aComParams[4].udiValue := uiByteSize;
aComParams[5].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiStopBits;
aComParams[5].udiValue := ANY_TO_UDINT(uiStopBits);

```

A.1.2. Действие OPEN

```

fb_COMopen.usiListLength := UINT_TO_USINT(SIZEOF(aComParams) / SIZEOF(COM.PARAMETER));
fb_COMopen.pParameterList := ADR(aComParams);
fb_COMopen.xExecute := TRUE;

fb_COMopen();

hCom := fb_COMopen.hCom;

```

A.1.3. Действие CLOSE

```

fb_COMclose.hCom := hCom;
fb_COMclose.xExecute := TRUE;

fb_COMclose();

```

A.2. ФБ MV110_8A_DCON

```
FUNCTION_BLOCK MV110_8A_DCON

VAR_INPUT
    xEnable:          BOOL;           // сигнал опроса модуля
    hCom:             COM.CAA.HANDLE; // дескриптор СОМ-порта
    byAddress:        BYTE;          // адрес опрашиваемого модуля
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:            BOOL;          // флаг окончания текущего цикла опроса модуля
    xWriteError:      BOOL;          // флаг ошибки отправки запроса
    xReadError:       BOOL;          // флаг ошибки получения ответа
    xTimeout:         BOOL;          // флаг отсутствия ответа по истечению таймаута опроса
    xWrongCRC:        BOOL;          // флаг получения ответа с неправильной контрольной суммой

    rMV110_8A_output1: REAL;        // считанные значения каналов модуля
    rMV110_8A_output2: REAL;
    rMV110_8A_output3: REAL;
    rMV110_8A_output4: REAL;
    rMV110_8A_output5: REAL;
    rMV110_8A_output6: REAL;
    rMV110_8A_output7: REAL;
    rMV110_8A_output8: REAL;
END_VAR

VAR
    eState:           DCON_state;   // текущий шаг опроса модуля
    fb_COMwrite:      COM.Write;     // ФБ отправки запроса
    fb_COMread:       COM.Read;     // ФБ получения ответа

    sWriteData:        STRING(255); // запрос к модулю в виде строки
    sReadData:         STRING(255); // полный ответ модуля в виде строки
    sReadBuff:         STRING(255); // часть ответа модуля

    sAddress:          STRING(2);   // адрес опрашиваемого модуля в виде строки
    byCRC:             BYTE;          // CRC
    sCRC:              STRING(2);   // CRC в виде строки
    xCorrectAnswer:   BOOL;          // флаг корректного (с верной CRC) ответа от модуля
    i:                 INT;           // счетчик для цикла FOR

    fb_TON:            TON;           // таймер
    fb_ANALYZE_DATA:  ANALYZE_DATA; // ФБ анализа ответа модуля
END_VAR

VAR CONSTANT
    c_ttTimeout:      TIME:=T#1S;   // таймаут опроса модуля (время ожидания ответа)
    c_ttDelay:         TIME:=T#50MS; // задержка перед отправкой следующего запроса
END_VAR
```

```

IF xEnable THEN
    CASE eState OF
        CREATE_REQUEST:
            _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadBuff), SIZE:=SIZEOF((sReadBuff)));
            _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sReadData), SIZE:=SIZEOF((sReadData)));
            _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(sWriteData), SIZE:=SIZEOF((sWriteData)));

            SET_REQUEST();
            xDone := FALSE;
            eState := SEND_REQUEST;

        SEND_REQUEST:
            fb_COMwrite
            (
                xExecute := TRUE,
                hCom := hCom,
                pBuffer := ADR(sWriteData),
                szSize := INT_TO_UINT(LEN(sWriteData))
            );

            IF fb_COMwrite.xError THEN
                xWriteError := TRUE;
                eState := POLLING_CYCLE_ENDS;
            END_IF

            IF fb_COMwrite.xDone THEN
                fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);

                xWriteError := FALSE;

                fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);
                fb_TON(IN:=TRUE, PT:=c_tTimeout);

                eState := RECEIVE_RESPONSE;
            END_IF

        RECEIVE_RESPONSE:
            fb_COMread
            (
                xExecute := TRUE,
                hCom := hCom,
                pBuffer := ADR(sReadBuff),
                szBuffer := SIZEOF(sReadBuff),
            );

            fb_TON();

            IF fb_COMread.xError THEN
                xReadError := TRUE;
                eState := POLLING_CYCLE_ENDS;
            END_IF

            IF fb_COMread.xDone THEN
                xTimeout:=FALSE;
                CHECK_RESPONSE();
                fb_COMread(xExecute:=FALSE);

                IF xCorrectAnswer THEN
                    GET_DATA_FROM_RESPONSE();
                    eState := RESPONSE_DELAY;
                END_IF
            END_IF
    END_CASE
END_IF

```

```

    IF fb_TON.Q THEN
        xTimeout      := TRUE;
        OUTPUTS_TO_ZERO();
        eState         := RESPONSE_DELAY;
    END_IF

    RESPONSE_DELAY:

    fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);
    fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tDelay);

    eState := POLLING_CYCLE_ENDS;

    POLLING_CYCLE_ENDS:

    fb_TON();

    IF fb_TON.Q THEN
        fb_COMread (xExecute:=FALSE);
        fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);

        xCorrectAnswer := FALSE;
        xDone          := TRUE;
        eState         := CREATE_REQUEST;
    END_IF

    END_CASE

ELSE
    xDone   := FALSE;
    xCorrectAnswer := FALSE;
    OUTPUTS_TO_ZERO();
    eState  := CREATE_REQUEST;
END_IF

```

A.2.1. Действие SET_REQUEST

```

sWriteData[0]:=16#23;
sAdress:=BYTE_TO_STRH(byAdress);

sWriteData[1]:=sAdress[0];
sWriteData[2]:=sAdress[1];

byCRC:=sWriteData[0]+sWriteData[1]+sWriteData[2];
sCRC:=BYTE_TO_STRH(byCRC);

sWriteData[3]:=sCRC[0];
sWriteData[4]:=sCRC[1];

sWriteData[5]:=16#D;

```

A.2.2. Действие CHECK_RESPONSE

```
IF fb_COMread.szSize>0 THEN
    sReadData      := CONCAT(sReadData,sReadBuff);

    IF FIND(sReadData, '>') <> 0 AND FIND(sReadData, '$R') <>0 AND
        (FIND(sReadData, '$R') > FIND(sReadData, '>')) THEN
        sReadData:=MID(sReadData, FIND(sReadData, '$R') - FIND(sReadData, '>') + 1,
                        FIND(sReadData, '>'));
        xCorrectAnswer:=TRUE;
    END_IF
END_IF
```

A.2.3. Действие GET_DATA_FROM_RESPONSE

```
byCRC:=0;

FOR i:=0 TO FIND(sReadData, '$R') - 4 DO
    byCRC:=byCRC+sReadData[i];
END_FOR

sCRC:=BYTE_TO_STRH(byCRC);

IF sCRC=MID(sReadData, 2, FIND(sReadData, '$R') - 2) THEN
    xWrongCRC:=FALSE;
    fb_ANALYZE_DATA(sData:=sReadData);

    rMV110_8A_output1:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[1];
    rMV110_8A_output2:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[2];
    rMV110_8A_output3:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[3];
    rMV110_8A_output4:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[4];
    rMV110_8A_output5:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[5];
    rMV110_8A_output6:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[6];
    rMV110_8A_output7:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[7];
    rMV110_8A_output8:=fb_ANALYZE_DATA.arValue[8];

ELSE
    xWrongCRC:=TRUE;
END_IF
```

A.2.4. Действие OUTPUTS_TO_ZERO

```
rMV110_8A_output1:=0;
rMV110_8A_output2:=0;
rMV110_8A_output3:=0;
rMV110_8A_output4:=0;
rMV110_8A_output5:=0;
rMV110_8A_output6:=0;
rMV110_8A_output7:=0;
rMV110_8A_output8:=0;
```

A.3. ΦΒ ANALYZE_DATA

```
FUNCTION_BLOCK ANALYZE_DATA

VAR_INPUT
    sData:      STRING;
END_VAR

VAR CONSTANT
    c_iMaxCanal:  INT := 8;
END_VAR

VAR_OUTPUT
    arValue:      ARRAY [1..c_iMaxCanal] OF REAL;
END_VAR

VAR
    aiSignPos:   ARRAY [1..c_iMaxCanal+1] OF INT;
    i,j:         INT;
END_VAR

j:=1;

FOR i:=1 TO FIND(sData, '$R') DO

    IF sData[i]=16#2B OR sData[i]=16#2D OR sData[i]=16#0D THEN
        aiSignPos[j]:=i;
        j:=j+1;
    END_IF
END_FOR

FOR i:=1 TO c_iMaxCanal-1 DO
    arValue[i]:= STRING_TO_REAL(MID(sData, aiSignPos[i+1] - aiSignPos[i], aiSignPos[i] + 1));
END_FOR

arValue[c_iMaxCanal]:=STRING_TO_REAL(
    MID(sData, aiSignPos[c_iMaxCanal+1] - aiSignPos[c_iMaxCanal] - 2,
        aiSignPos[i] + 1));
```

A.4. Функция BYTE_TO_STRH

```
FUNCTION BYTE_TO_STRH : STRING(2)

VAR_INPUT
    IN : BYTE;
END_VAR

VAR
    temp : BYTE;
    PT : POINTER TO BYTE;
END_VAR

PT := ADR(BYTE_TO_STRH);

temp := SHR(in,4);

IF temp <= 9 THEN temp := temp + 48; ELSE temp := temp + 55; END_IF;

PT^ := temp;

temp := in AND 2#00001111;

IF temp <= 9 THEN temp := temp + 48; ELSE temp := temp + 55; END_IF;

pt := pt + 1;

pt^ := temp;

pt := pt + 1;

pt^:= 0;
```

A.5. Функция _BUFFER_CLEAR

```
FUNCTION _BUFFER_CLEAR : BOOL

VAR_INPUT
    PT : POINTER TO BYTE;
    SIZE : UINT;
END_VAR

VAR
    ptw : POINTER TO DWORD;
    temp: DWORD;
    end, end32 : DWORD;
END_VAR

temp := pt;
end := temp + UINT_TO_DWORD(size);
end32 := end - 3;
WHILE (pt < end) AND ((temp AND 16#00000003) > 0) DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
    temp := temp + 1;
END_WHILE;

ptw := pt;
WHILE ptw < end32 DO
    ptw^ := 0;
    ptw := ptw + 4;
END_WHILE;

pt := ptw;
WHILE pt < end DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
END_WHILE;

_BUFFER_CLEAR := TRUE;
```

A.6. Перечисление COM_STATE

```
TYPE COM_STATE :  
(  
    INITIALIZE          := 00,  
    WAITING_FOR_SIGNAL := 10,  
    OPEN_PORT           := 20,  
    CLOSE_PORT          := 30  
) ;  
END_TYPE
```

A.7. Перечисление DCON_STATE

```
TYPE DCON_STATE :  
(  
    CREATE_REQUEST      := 00,  
    SEND_REQUEST        := 10,  
    RECEIVE_RESPONSE    := 20,  
    RESPONSE_DELAY      := 30,  
    POLLING_CYCLE_ENDS := 40  
) ;  
END_TYPE
```

Б. Листинг программы из п. 5

```
PROGRAM PLC_PRG
VAR
    fb_COMcontrol:           COM_CONTROL;
    fb_SET_4TM:              SET_4TM;

    i:                      INT;

    xOpen:                  BOOL;
    xClose:                 BOOL;
END_VAR

CASE i OF
    0:                     // открываем COM-порт COM3 (номер порта в CODESYS на +1 больше)
        xOpen:=TRUE;

        fb_COMcontrol
        (
            xOpen          := xOpen,
            xClose         := xClose,
            uiPortNumber   := 4,
            udiBaudrate    := 9600,
            uiParity       := COM.PARITY.ODD,
            uiByteSize     := 8,
            uiStopBits     := COM.STOPBIT.ONESTOPBIT
        );

        IF fb_COMcontrol.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF

    1:                     // опрашиваем счетчик СЭТ-4ТМ.03
        fb_SET_4TM
        (
            xEnable        := fb_COMcontrol.xDone,
            hCom           := fb_COMcontrol.hCom,
            byAdress       := 200
        );

        IF fb_SET_4TM.xDone THEN
            i:=1;
        END_IF
END_CASE
```

5.1. ФБ COM_CONTROL

```

FUNCTION_BLOCK COM_CONTROL

VAR_IN_OUT
    xOpen:      BOOL;                      // сигнал открытия порта
    xClose:     BOOL;                      // сигнал закрытия порта
END_VAR

VAR_INPUT
    uiPortNumber:  UINT;                  // номер порта
    udiBaudrate:   DINT;                 // скорость передачи данных
    uiParity:      COM.PARITY;            // четность
    uiByteSize:    UINT;                  // кол-во бит данных в байте
    uiStopBits:    COM.STOPBIT;           // кол-во стоп бит
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:       BOOL;                   // флаг успешного открытия порта
    hCom:        COM.CAA.HANDLE;         // дескриптор порта
    xOpenError:   BOOL;                 // флаг ошибки открытия порта
    xCloseError:  BOOL;                 // флаг ошибки закрытия порта
END_VAR

VAR
    aComParams:  ARRAY [1..5] OF COM.PARAMETER; // структура настроек порта
    fb_COMopen:   COM.Open;                // ФБ открытия порта
    fb_COMclose:  COM.Close;               // ФБ закрытия порта
    eState:       COM_STATE;              // текущий шаг работы с портом
END_VAR

CASE eState OF

    INITIALIZE:
        fb_COMopen (xExecute:=FALSE);
        fb_COMclose (xExecute:=FALSE);

        eState:=WAITING_FOR_SIGNAL;

    WAITING_FOR_SIGNAL:

        IF xOpen THEN
            IF hCom=0 OR hCom=16#FFFFFFFF THEN
                eState := OPEN_PORT;
            ELSE
                xOpen := FALSE;
                xDone := TRUE;
                eState := INITIALIZE;
            END_IF
        END_IF

        IF xClose THEN
            IF hCom>0 AND hCom<16#FFFFFFFF THEN
                eState := CLOSE_PORT;
            ELSE
                xClose := FALSE;
                xDone := FALSE;
                eState := INITIALIZE;
            END_IF
        END_IF
    END_CASE

```

```

OPEN_PORT:
    SETTINGS();
    OPEN();

    IF fb_COMopen.xDone AND fb_COMopen.xExecute THEN
        xOpen := FALSE;
        fb_COMopen(xExecute:=FALSE);
        xDone := TRUE;
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

    IF fb_COMopen.xError AND fb_COMopen.xExecute THEN
        xOpenError := TRUE;
        fb_COMopen(xExecute:=FALSE);
        xDone := FALSE;
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

CLOSE_PORT:
    CLOSE();

    IF fb_COMclose.xDone AND fb_COMclose.xExecute THEN
        xClose := FALSE;
        xDone := FALSE;
        hCom := 0;
        fb_COMclose(xExecute:=FALSE);
        eState := INITIALIZE;
    END_IF

    IF fb_COMclose.xError AND fb_COMclose.xExecute THEN
        xCloseError := TRUE;
        fb_COMclose(xExecute:=FALSE);
    END_IF

END_CASE

```

Б.1.1. Действие SETTINGS

```

aComParams[1].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiPort;
aComParams[1].udiValue := uiPortNumber;
aComParams[2].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiBaudrate;
aComParams[2].udiValue := udiBaudrate;
aComParams[3].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiParity;
aComParams[3].udiValue := ANY_TO_UDINT(uiParity);
aComParams[4].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiByteSize;
aComParams[4].udiValue := uiByteSize;
aComParams[5].udiParameterId := COM.CAA_Parameter_Constants.udiStopBits;
aComParams[5].udiValue := ANY_TO_UDINT(uiStopBits);

```

Б.1.2. Действие OPEN

```

fb_COMopen.usiListLength := UINT_TO_USINT(SIZEOF(aComParams) / SIZEOF(COM.PARAMETER));
fb_COMopen.pParameterList := ADR(aComParams);
fb_COMopen.xExecute := TRUE;

fb_COMopen();

hCom := fb_COMopen.hCom;

```

Б.1.3. Действие CLOSE

```

fb_COMclose.hCom := hCom;
fb_COMclose.xExecute := TRUE;

fb_COMclose();

```

5.2. ФБ SET_4TM

```
FUNCTION_BLOCK SET_4TM

VAR_INPUT
    xEnable:           BOOL;
    hCom:              COM.CAA.HANDLE;
    byAddress:         BYTE;
END_VAR

VAR_OUTPUT
    xDone:             BOOL;
    xWriteError:       BOOL;
    xReadError:        BOOL;
    xTimeout:          BOOL;
    xWrongCRC:         BOOL;
    rUa:               REAL;
END_VAR

VAR
    eState:            SET_4TM_STATE;
    fb_COMwrite:       COM.Write;
    fb_COMread:        COM.Read;
    szWriteSize:       COM.CAA.SIZE;
    wCRC:              WORD;
    xOpenChannel:      BOOL;
    xCorrectAnswer:   BOOL;
    iLenBuff:          INT;
    fb_TON:            TON;
    i:                 INT;
    abyWriteData:      ARRAY [0..255] OF BYTE;
    abyReadBuff:       ARRAY [0..255] OF BYTE;
    abyReadData:       ARRAY [0..255] OF BYTE;
    uConvertToReal:    _4BYTES_TO_REAL;
    uWordTo2Bytes:     _WORD_TO_2BYTES;
END_VAR

VAR CONSTANT
    c_tTimeout:        TIME:=T#1S;
    c_tDDelay:         TIME:=T#50MS;
END_VAR
```

```

IF xEnable THEN
CASE eState OF

CREATE_CHANNEL:

    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadBuff), SIZE:=SIZEOF((abyReadBuff)));
    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadData), SIZE:=SIZEOF((abyReadData)));
    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyWriteData), SIZE:=SIZEOF((abyWriteData)));

    xDone := FALSE;
    SET_CHANNEL();

    eState := OPEN_CHANNEL;

OPEN_CHANNEL: // шаг отправки запроса на открытие канала связи

fb_COMwrite
(
xExecute := TRUE,
hCom := hCom,
pBuffer := ADR(abyWriteData),
szSize := szWriteSize
);

IF fb_COMwrite.xError THEN
    xWriteError := TRUE;
    eState := POLLING_CYCLE_ENDS;
END_IF

IF fb_COMwrite.xDone THEN
    fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);

    xWriteError := FALSE;

    fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);
    fb_TON(IN:=TRUE, PT:=c_tTimeout);
    eState := RECEIVE_CHANNEL;
END_IF

RECEIVE_CHANNEL:

fb_COMread
(
xExecute := TRUE,
hCom := hCom,
pBuffer := ADR(abyReadBuff),
szBuffer := SIZEOF(abyReadBuff)
);

fb_TON();

IF fb_COMread.xError THEN
    xReadError := TRUE;
    eState := POLLING_CYCLE_ENDS;
END_IF

IF fb_COMread.xDone THEN
    xTimeout:=FALSE;
    CHECK_CHANNEL();
    fb_COMread(xExecute := FALSE);

    IF xOpenChannel THEN
        eState:=RESPONSE_DELAY_CHANNEL;
    END_IF
END_IF

```

```

    IF fb_TON.Q THEN
        xTimeout      :=      TRUE;
        rUa          :=      0;
        eState        :=  RESPONSE_DELAY;
    END_IF

    RESPONSE_DELAY_CHANNEL:

    fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);
    fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tDelay);

    eState := CREATE_REQUEST;

    CREATE_REQUEST:

    fb_TON();
    SET_REQUEST();
    xDone := FALSE;

    IF fb_TON.Q THEN
        eState := SEND_REQUEST;
    END_IF

    SEND_REQUEST:

    fb_COMwrite
    (
        xExecute := TRUE,
        hCom      := hCom,
        pBuffer   := ADR(abyWriteData),
        szSize    := szWriteSize
    );

    IF fb_COMwrite.xError THEN
        xWriteError := TRUE;
        eState      := POLLING_CYCLE_ENDS;
    END_IF

    IF fb_COMwrite.xDone THEN
        fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);

        xWriteError := FALSE;

        fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tTimeout);
        fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tTimeout);

        eState      := RECEIVE_RESPONSE;
    END_IF

    iLenBuff := 0;

    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadBuff), SIZE:=SIZEOF((abyReadBuff)));
    _BUFFER_CLEAR(PT:=ADR(abyReadData),  SIZE:=SIZEOF((abyReadData)));

```

```

RECEIVE_RESPONSE: // шаг получения ответа от модуля

    fb_COMread
    (
        xExecute := TRUE,
        hCom      := hCom,
        pBuffer   := ADR(abyReadBuff),
        szBuffer  := SIZEOF(abyReadBuff)
    );

    fb_TON();

    IF fb_COMread.xError THEN
        xReadError     := TRUE;
        eState         := POLLING_CYCLE_ENDS;
    END_IF

    IF fb_COMread.xDone THEN
        xTimeout:=FALSE;
        CHECK_RESPONSE();
        fb_COMread(xExecute:=FALSE);

        IF xCorrectAnswer THEN
            GET_DATA_FROM_RESPONSE();
            eState := RESPONSE_DELAY;
        END_IF
    END_IF

    IF fb_TON.Q THEN
        xTimeout      := TRUE;
        rUa:=0;
        eState        := RESPONSE_DELAY;
    END_IF

RESPONSE_DELAY:

    fb_TON(IN:=FALSE, PT:=c_tDelay);
    fb_TON(IN:=TRUE,  PT:=c_tDelay);

    eState := POLLING_CYCLE_ENDS;

POLLING_CYCLE_ENDS:

    fb_COMread (xExecute:=FALSE);
    fb_COMwrite(xExecute:=FALSE);

    fb_TON();

    IF fb_TON.Q THEN
        iLenBuff       := 0;
        xOpenChannel   := FALSE;
        xCorrectAnswer := FALSE;
        xDone          := TRUE;

        eState := CREATE_CHANNEL;
    END_IF

END_CASE

ELSE
    xDone           := FALSE;
    xOpenChannel    := FALSE;
    xCorrectAnswer  := FALSE;
    rUa             := 0;
    eState          := CREATE_CHANNEL;
END_IF

```

Б.2.1. Действие SET_CHANNEL

```
abyWriteData[0]:=byAdress;
    abyWriteData[1]:=16#01;
abyWriteData[2]:=16#30;
    abyWriteData[3]:=16#30;
abyWriteData[4]:=16#30;
abyWriteData[5]:=16#30;
abyWriteData[6]:=16#30;
abyWriteData[7]:=16#30;

wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyWriteData), Size:=8);
uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC;

abyWriteData[8]:=uWordTo2Bytes.abyWord[0];
abyWriteData[9]:=uWordTo2Bytes.abyWord[1];

szWriteSize:=10;
```

Б.2.2. Действие CHECK_CHANNEL

```
IF fb_COMread.szSize>0 THEN

    FOR i:=0 TO ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize)-1 DO
        abyReadData[iLenBuff + i]:=abyReadBuff[i];
    END_FOR

    iLenBuff:=iLenBuff + ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize);

    wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyReadData), Size:=2);
    uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC;

    IF abyReadData[0]=byAdress AND abyReadData[1]=0 AND
abyReadData[2]=uWordTo2Bytes.abyWord[0] AND abyReadData[3]=uWordTo2Bytes.abyWord[1] THEN
        xWrongCR := FALSE;
        xOpenChannel := TRUE;
    ELSE
        xWrongCRC := TRUE;
    END_IF
END_IF
```

Б.2.3. Действие SET_REQUEST

```
abyWriteData[0]:=byAdress;
abyWriteData[1]:=16#08;
abyWriteData[2]:=16#1B;
abyWriteData[3]:=16#00;
abyWriteData[4]:=16#11;

wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyWriteData), Size:=5);
uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC;

abyWriteData[5]:=uWordTo2Bytes.abyWord[0];
abyWriteData[6]:=uWordTo2Bytes.abyWord[1];

szWriteSize:=7;
```

Б.2.4. Действие CHECK_RESPONSE

```
IF fb_COMread.szSize>0 THEN
    FOR i:=0 TO ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize)-1 DO
        abyReadData[iLenBuff + i]:=abyReadBuff[i];
    END_FOR

    iLenBuff:=iLenBuff + ANY_TO_INT(fb_COMread.szSize);
    wCRC:=CRC_MB_GEN(pData:=ADR(abyReadData), Size:=5);
    uWordTo2Bytes.wValue:=wCRC;

    IF abyReadData[0]=byAdress AND abyReadData[5]=uWordTo2Bytes.abyWord[0] AND
    abyReadData[6]=uWordTo2Bytes.abyWord[1] THEN
        xWrongCRC          := FALSE;
        xCorrectAnswer     := TRUE;
    ELSE
        xWrongCRC          := TRUE;
    END_IF
END_IF
```

Б.2.5. Действие GET_DATA_FROM_RESPONSE

```
uConvertToReal.abyModbusReal[0]:=abyReadData[1];
uConvertToReal.abyModbusReal[1]:=abyReadData[2];
uConvertToReal.abyModbusReal[2]:=abyReadData[3];
uConvertToReal.abyModbusReal[3]:=abyReadData[4];

rUa:=uConvertToReal.rValue;
```

Б.3. Функция CRC_MG_GEN

```
FUNCTION CRC_MB_GEN : WORD

VAR_INPUT
    pData: POINTER TO BYTE;
    Size: WORD;
END_VAR

VAR
    Cnt: BYTE;
END_VAR

CRC_MB_GEN := 16#FFFF;
WHILE Size > 0 DO
    CRC_MB_GEN := CRC_MB_GEN XOR pData^;
    FOR Cnt := 0 TO 7 DO
        IF CRC_MB_GEN.0 = 0 THEN
            CRC_MB_GEN := SHR(CRC_MB_GEN, 1);
        ELSE
            CRC_MB_GEN := SHR(CRC_MB_GEN, 1) XOR 16#A001;
        END_IF
    END_FOR;
    pData := pData + 1;
    Size := Size - 1;
END WHILE
```

Б.4. Функция _BUFFER_CLEAR

```
FUNCTION _BUFFER_CLEAR : BOOL

VAR_INPUT
    PT : POINTER TO BYTE;
    SIZE : UINT;
END_VAR

VAR
    ptw : POINTER TO DWORD;
    temp: DWORD;
    end, end32 : DWORD;
END_VAR

temp := pt;
end := temp + UINT_TO_DWORD(size);
end32 := end - 3;
WHILE (pt < end) AND ((temp AND 16#00000003) > 0) DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
    temp := temp + 1;
END WHILE;

ptw := pt;
WHILE ptw < end32 DO
    ptw^ := 0;
    ptw := ptw + 4;
END WHILE;

pt := ptw;
WHILE pt < end DO
    pt^ := 0;
    pt := pt + 1;
END WHILE;

_BUFFER_CLEAR := TRUE;
```

Б.5. Перечисление COM_STATE

```
TYPE COM_STATE :  
(  
    INITIALIZE      := 00,  
    WAITING_FOR_SIGNAL := 10,  
    OPEN_PORT       := 20,  
    CLOSE_PORT      := 30  
) ;  
END_TYPE
```

Б.6. Перечисление SET_4TM_STATE

```
TYPE SET_4TM_STATE :  
(  
    CREATE_CHANNEL      := 00,  
    OPEN_CHANNEL        := 10,  
    RECEIVE_CHANNEL     := 20,  
    RESPONSE_DELAY_CHANNEL := 30,  
    CREATE_REQUEST      := 40,  
    SEND_REQUEST        := 50,  
    RECEIVE_RESPONSE    := 60,  
    RESPONSE_DELAY      := 70,  
    POLLING_CYCLE_ENDS := 80  
) ;  
END_TYPE
```