

Дитер Хесс

## Объектно-ориентированные расширения МЭК 61131-3

### Цели

В то время как в сфере компьютерных приложений объектно-ориентированное программирование (ООП) давно стало составной частью всех ведущих языков, в сфере контроллерных приложений оно применяется крайне редко. Говорят, что это происходит в силу некоторой консервативности, свойственной программистам контроллеров (ПЛК). Отчасти это действительно так. Но всё же в более значительной степени здесь сказываются ограниченные возможности инструментов программирования. Конечно, почти все современные контроллерные платформы дают возможность так или иначе использовать C++ (за дополнительные деньги). Однако компилятор обеспечивает только лишь аспекты чистого программирования. Функции отладки и ввода в эксплуатацию этих систем практически непригодны для контроллерных приложений. Даже для элементарного мониторинга значений входов-выходов приходится писать вызовы библиотечных функций. О таких приёмах, как «горячая» замена кода прикладной программы без остановки контроллера, вообще нужно забыть. Помимо этого автоматы и задачи с битовыми операциями реализуются в C++ достаточно сложно.

### Требования

В результате компанией 3S-Smart Software Solutions было принято решение расширить нормы стандарта МЭК 61131-3, введя поддержку ООП в новое поколение системы программирования CoDeSys. Расширения стандарта должны подчиняться следующим требованиям:

- ООП-расширения должны быть не обязательными, а опциональными;
- ООП- и не ООП-программирование можно совмещать;
- существующие приложения должны полностью поддерживаться с возможностью их плавной трансформации в ООП с учетом целесообразности;
- ООП должно быть применимо во всех языках МЭК 61131-3;
- программист не должен сталкиваться со сложными определениями.

### Расширения

Основное расширение МЭК 61131-3 касается превращения функционального блока (FUNCTION\_BLOCK) в класс. Подобным образом структуры выросли в классы в языке C++. Это достигается введением методов. Фактически метод — это функция, встроенная в функциональный блок. В реализации функции доступны не только значения её параметров и локальных переменных, но и данные экземпляра функционального блока. В итоге вызов метода всегда включает имена экземпляра и метода.

Следующий пример показывает определение и вызов простого метода.

```
TYPE Direction: (Forward, Backward);  
END_TYPE
```

```
FUNCTION_BLOCK Pump  
VAR  
    Enabled: BOOL;  
    Direction: Direction;  
END_VAR
```

```
METHOD GetState : BOOL  
    GetState := Enabled;  
END_METHOD
```

```
METHOD Start: BOOL (* Метод Start *)  
VAR_INPUT  
    WantedDirection: Direction;  
END_VAR  
    Enabled := TRUE;  
    Direction := WantedDirection;  
END_METHOD  
END_FUNCTION_BLOCK
```

```
PROGRAM Main  
VAR  
    Pump1: Pump;  
    Pump2: Pump;  
END_VAR  
    Pump1.Start(Forward); (*Вызов метода Start*)  
    Pump2.Start(Backward);  
END_PROGRAM
```

Естественно, вызов метода можно выполнить и в графических языках (рис. 1).

Даже если функциональный блок имеет методы, ничто не мешает использовать его обычным образом, как определено в стандарте МЭК 61131-3.

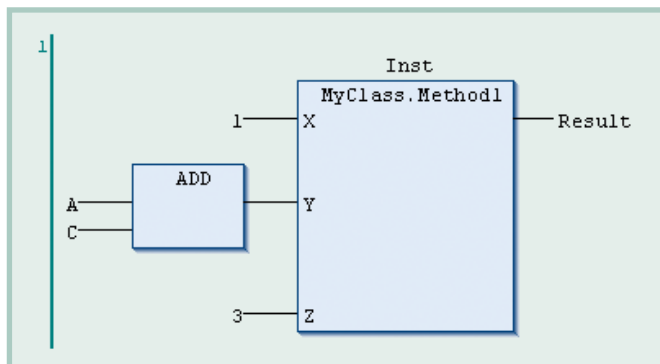


Рис. 1. Пример вызова метода в FBD

Помимо пользовательских методов и стандартной реализации, функциональный блок включает два predefined метода: **Init** и **Exit**. **Init** вызывается неявно для всех экземпляров всех функциональных блоков после загрузки кода приложения или «холодного» рестарта контроллера. **Exit** вызывается перед «горячим» обновлением кода экземпляра, перед сбросом или управляемым отключением питания ПЛК. Например, его можно применить для корректного завершения работы.

Для упрощения правила видимости заданы жёстко:

Тип элемента	Внешний доступ на чтение	Внешний доступ на запись	Внешний вызов
VAR	—	—	—
VAR_INPUT	—	√	—
VAR_OUTPUT	√	—	—
METHOD	—	—	√

Уже существующий класс может быть дополнен с помощью ключевого слова **EXTENTS**.

```
FUNCTION_BLOCK MonitoredPump EXTENTS Pump
VAR
```

```
    MonitoredState: (OK, Error);
```

```
END_VAR
```

```
METHOD HasError : BOOL;
```

```
    HasError := MonitoredState <> OK;
```

```
END_METHOD
```

```
END_FUNCTION_BLOCK
```

```
PROGRAM Main
```

```
VAR
```

```
    Pump1: Pump;
```

```
    Pump2: MonitoredPump;
```

```
END_VAR
```

```
    Pump1.Start(Forward);
```

```
    IF NOT Pump2.HasError THEN
```

```
        (* Все методы базового класса доступны *)
```

```
        Pump1.Start(Backward);
```

```
END_IF
```

```
END_PROGRAM
```

Однако реальную мощь ООП даёт возможность создания интерфейсов. Под интерфейсом понимается набор методов, работающих с одинаковыми параметрами, но разными реализациями для разных функциональных блоков. Интерфейс можно передать в качестве параметра, и программный компонент (POU) не будет в действительности заботиться о том, какой функциональный блок им применяется.

Следующий пример иллюстрирует данную технику:

```
INTERFACE Drive
```

```
METHOD HasError : BOOL;
```

```
END_METHOD
```

```
METHOD Home : BOOL;
```

```
END_METHOD
```

```
METHOD MoveAbsolute : BOOL;
```

```
VAR_INPUT
```

```
    Pos: DINT;
```

```
END_VAR
```

```
END_METHOD
```

```
END_INTERFACE
```

Теперь мы можем написать несколько функциональных блоков, реализующих интерфейс Drive (привод) с помощью ключевого слова **IMPLEMENTETS**.

```
FUNCTION_BLOCK CANDrive IMPLEMENTETS Drive
```

```
VAR
```

```
    CANId: DINT;
```

```
    State: (OK, ParamError, DriveError, CommError);
```

```
    InHoming: BOOL;
```

```
END_VAR
```

```
METHOD HasError : BOOL;
```

```
    HasError: State <> OK;
```

```
END_METHOD
```

```
METHOD Home : BOOL;
```

```
    IF NOT InHoming THEN
```

```
        WriteSDO(CANId, 16#4711, 16#02, 1); (*Команда на исх.*)
```

```
        InHoming := TRUE;
```

```
    ELSE
```

```
        Home := ReadSDO(CANId, 16#4711, 16#03);
```

```
        InHoming := NOT Home;
```

```
    END_IF
```

```
END_METHOD
```

```
METHOD MoveAbsolute : BOOL;
```

```
VAR_INPUT
```

```
    Pos: DINT;
```

```
END_VAR
```

```
    ... (* Реализация абсолютного перемещения *)
```

```
END_METHOD
```

```
METHOD SetCanId : BOOL;
```

```
VAR_INPUT
```

```
    Id: DINT;
```

```
END_VAR
```

```
    CANId := Id;
```

```
END_METHOD
```

```
END_FUNCTION_BLOCK
```

Как можно видеть, все методы интерфейса Drive наполнены специальными реализациями, построенными на CAN-сообщениях. Сверх того здесь присутствуют некоторые специфические переменные и методы. В данном случае это метод, устанавливающий CAN Id. Далее мы могли бы описать еще один вид привода, например аналоговый (AnalogDrive). В нём можно реализовывать методы совершенно иначе, чем для цифрового привода (CANDrive).

Теперь можно написать функциональный блок, получающий интерфейс в качестве параметра:

```
FUNCTION_BLOCK InitMove
```

```
VAR_INPUT
```

```
    D: Drive;
```

```
    Pos: INT;
```

```
END_VAR
```

```
VAR_OUTPUT
```

```
    Done: BOOL;
```

```
END_VAR
```

```
    IF Drive.Home() THEN
```

```
        IF Drive.MoveAbsolute(Pos) THEN
```

```
            Done := TRUE;
```

```
        END_IF
```

```
    END_IF
```

```
END_FUNCTION_BLOCK
```

Данный POU сможет работать с разными типами приводов, причём обратите внимание, что никакой их дифференциации в нём нет.

**VAR**

```
IM1, IM2: InitMove;
DriveCAN1: CANDrive;
DriveAna2: AnalogDrive;
```

**END\_VAR**

```
DriveCAN1.SetCANId(12);
IM1(D := DriveCAN1, Pos := 100);
IM2(D := DriveAna2, Pos := 200);
```

Можно легко применять интерфейсы так же, как обычные типы данных, например, создавать массивы. Это позволяет использовать следующий приём:

**VAR**

```
AD: ARRAY[1..2] OF Drive;
DriveCAN1: CANDrive;
DriveAna2: AnalogDrive;
I: INT;
```

**END\_VAR**

```
DriveCAN1.SetCANId(12);
AD[1] := DriveCAN1;
AD[2] := DriveAna2;
FOR I := 1 TO 2 DO
  AD[I].Home();
END_FOR
```

**ЗАКЛЮЧЕНИЕ**

Может возникнуть вопрос: насколько целесообразны или даже допустимы описанные расширения действующего стандарта МЭК 61131-3?

Дело в том, что главное требование стандарта состоит в выполнении однозначно описанных в нём конструкций, без каких-либо отклонений. Это полностью применимо к функциональным блокам, которые сохраняют все свойства «нормальных» функциональных блоков, несмотря на все нововведения.

Вы могли заметить, что описанные расширения языков программирования МЭК 61131-3 уже есть в других современных языках, таких как Java или C#. Однако инструментов, созданных на их основе специально для решения задач автоматизации, нет. Кроме того, переход на эти языки не соответствует практическим требованиям прикладных программистов.

Наконец, мы сталкиваемся с вопросом: действительно ли программистам ПЛК нужна технология ООП? Наши исследования тысяч приложений, созданных в CoDeSys, показали, что уже сейчас многие программисты пытаются реализовать конструкции ООП в своих проектах. Имея дело с абстрактными приводами, сетями или агрегатами машин, они создают функциональные блоки с поведением, управляемым специальными флагами. Это указывает на растущую необходимость появления объектного подхода в мире автоматизации. Достаточно многие пользователи 3S пытаются самостоятельно компенсировать отсутствие ООП, прилагая значительные усилия, чтобы иметь возможность автоматически генерировать код для однотипных приложений. Некоторые же открыто призывают нас к добавлению объектно-ориентированных функций.

Мир ПК прошёл тот же позитивный путь развития. Так, популярность языка Basic, предназначенного для самого широкого круга программистов, значительно возросла после добавления в него ООП-расширений.

Популярность CoDeSys в области промышленной автоматизации такова, что можно гарантировать непрерывную доработку и развитие новых функций. Кроме того, 3S будет продвигать включение объектно-ориентированных расширений в стандарт МЭК 61131-3. ●

**Dieter Hess — директор**  
**3S-Smart Software Solutions GmbH**  
**Телефон: (+49-831) 540-310**  
**Факс: (+49-831) 540-3150**

**Перевод с немецкого Стефании Клёкнер,**  
**Игоря Петрова**  
**Телефон: (4812) 65-8171**